

**ЎЗБЕКИСТОН РЕСПУБЛИКАСИ ОЛИЙ ВА УРТА
ТАЪЛИМ ВАЗИРЛИГИ**

КАРШИ МУХАНДИС - ИКТИСОДИЁТ ИНСТИТУТИ

МАТЕМАТИК ДАСТУРЛАШ

(маъруза матни)

КАРШИ - 2004

Тузувчилар:

**к.ук. Усмонова Р.С.
Асс.Бойполвонов Б.**

Такризчилар:

доц. Махмадиев Б.С.

и.ф.н. Мухиддинов Х.

**Маърузалар матни, В-5340200,В-5340100 йуналиши талабалари
учун мулжалланган.**

Маърузалар матни «Иктисодиётда математик моделлаштириш»
кафедраси мажлисида (№_____қарор,_____), иктисодиёт факултети
услугий кенгашида (№_____қарор,_____), КМИИ услубий кенгашида
(№ _____ қарор, _____) қуриб чиқилди ва чоп этишга тавсия этилди.

Аннотация.

Ушбу маъруза матнида математик дастурлаш масалаларини куйилиши, ечилиш йуллари ва баъзи иктисодий жараёнларнинг математик моделларини тузиб, оптимал ечимларини топишга доир мавзулар ёритилган.

Аннотация.

В этом тексте лекций рассматриваются постановление задач математического программирования и методы их решений. Рассмотрены математические модели некоторых экономических задач и методы их решений.

Annotactija

On these lecture texts were shown ti make mathematical programmes and the ways of their solving, Besieles they were shown some moclels of economy. Cal processes and thear optimal variants.

Фан буйича маърузалар мавзуси ва уларга ажратилган соат.

№	Мавзу	Ажратилган соат
1.	Дастурлашнинг математик асослари	2
2.	Тенгламалар системасини жордан усулида ечиш	2
3.	Математик дастурлаштириш масалалари	2
4.	Иктисодий математик моделлар. Чизикли дастурлаштириш масалаларини куйилиши асосий куриниши.	2
5.	Чизикли дастурлаштириш масалалари ва ечимларининг хоссалари.	2
6.	Чизикли дастурлаштириш масалаларини геометрик талкини ва график усулда ечиш.	2
7.	Симплекс усул	2
8.	Симплекс жадвал усули	2
9.	Сунъий номаълумлар усули	2
10	Иктисодий масалаларни ечишда симплекс усулини куллаш	2
11	Чизикли дастурлаштиришнинг узаро икки эклама масалалари	2
12	Транспорт масаласи	2
13	Транспорт масаласининг оптимал ечимини топиш учун потенциаллар усули.	2
14	Транспорт масаласини дельта усулда ечиш	3
15	Бутун сонли дастурлаштириш	2
16	Уйинлар назарияси	2
17	Динамик дастурлаштириш масалаларининг умумий характеристикаси	2
18	Тадбикий дастурлар пакетидан фойдаланиш	1
	Жами	36

К И Р И Ш

Бизга тарихдан маълумки турли хужалик масалаларини ечишда математикадан кенг фойдаланиб келинган. Математикадан олдинги вақтларда содда ҳисоблашларда ва турли хил улчашларда кенг фойдаланилиб келинган.

Турли фанларнинг ривожланишида математика муҳим роль уйнаб келган. Иктисодга оид тадқиқотларда математик усулларни қўллаш иктисодий жараёнларнинг қонуниятларини урганиш муҳим назарий ва амалий натижаларга эришиш имкониятини бери.

Иктисодий изланишларда математикани қўллаш узок тарихга эга. Классик сиёсий иктисоднинг асосчиси В. Петти (1623-1687) узининг "сиёсий арифметика" номи китобида биринчи марта математиканинг дастлабки тушунчаларидан фойдаланган.

Иктисодий жараённинг биринчи математик моделини француз олими Франсуа Кенэ (1694-1774) яратган. У 1758 йилда "иктисодий жадвал", 1766 йилда унинг иккинчи варианты бўлган "Арифметик формула" номи асарларини ёзди. Ф. Кенэ жадвали XVIII асрнинг урталарида сиёсий иктисоднинг ривожланишида муҳим аҳамият касб этди.

Урганилаётган иктисодий жараённинг асосий хоссаларини математик моделини қўришдан иборатдир. Моделни қўришда жараённинг барча хоссаларини ҳисобга олиш мумкин эмас, албатта.

Урганилаётган иктисодий жараён учун қўйиладиган асосий талаблар мезон бўлиб хизмат қилади.

Иктисодий тизимларнинг турли фаолият йўналишларини урганиш учун ҳар хил математик усуллардан фойдаланилади. Булардан бири оптималлаш назарияси ва математик дастурлашдир.

Чизикли дастурлашда детерминант тушунчаси муҳим роль уйнайди. Чизикли алгебра математиканинг мустақил соҳаси сифатида XVIII асрда немис математиги Лейбнец ҳамда швейцариялик математик Г.Краммер томонидан n та номаълумли n та тенгламани ечишнинг умумий формуласи берилгандан кейин юзага келди.

XIX аср урталарида инглиз математиклари Кэни ва Сильвестр ишларида матрица тушунчаси киритилиб, матрица ҳисобининг асослари берилди. Чизикли алгебранинг тушунча ва усуллари иктисодий-математик текширишларида катта аҳамият касб этади.

Бу соҳада энг аввал немис олими Ф. Гаусс ва француз математиги К. Жардонлар катта ишларни амалга оширдилар.

Ҳисоблаш усулларига бўлган эҳтиёж электрон ҳисоблаш машиналарининг яратилиши билан яна ҳам усиб бормокда.

Юқ ташишнинг оптимал режасини тузиш масаласи чизикли дастурлаш масаласи тарикасида биринчи марта иктисодчи А.Н.Толстов томонидан 1930 йил қўйилган.

1931 йили венгер математиги Б.Эгервари чизикли дастурлашнинг хусусий холларидан бирининг математик куйилишини текшириб, бу масала кейинчалик "Танлаш проблемаси" номи билан юритила бошланди. Бу масала америкалик математик Г.У.Кун томонидан ривожлантирилиб, унинг усули венгер усули деб атала бошланди.

Чизикли дастурлаш масалаларини текширишнинг систематик тараккиети 1939 йили академик Л.В.Конторович ишлари асосида бошланди. Кейинчалик у М.К.Гавурин билан биргаликда транспорт масаласини ечадиган потенциаллар усулини (1949й) яратди. Америка адабиётларида транспорт масаласи 1941 йили Ф.Л.Хичкок томонидан куйилди. Чизикли дастурлаш масаласини ечишнинг асосий усули симплекс усулини 1949 йили Д.Данциг яратди.

Чизикли ҳамда чизиксиз дастурлашнинг бундан кейинги ривожланиши Форд, Фулкерсон, Кун, Ленке, Гасс, Чернес, Бил ва Раднар ишларида уз асосини топди.

Мазкур сохани ривожлантиришда собик совет математик ва иктисодчиларидан В.С.Немчинов, В.В.Новожилов, А.А.Лурье, А.Брудно, Г.Ж.Рубинштейн, Ц.Б.Юдин, Б.Г.Гольштейн, А.Г.Аганбегян ва бошқалар катта хисса қўшдилар.

Бу борада ўзбек олимларидан академик В.К.Кобулов, А.Н.Пирмухаммедов, М.И.Ирматов, Н.С.Зиядуллаев кабиларнинг илмий ишлари диққатга сазовордир.

1-МАЪРУЗА. Дастурлашнинг математик асослари.

РЕЖА.

1.1. n-ўлчамли векторлар фазоси.

1.2. Векторларнинг чизикли боғлиқлиги.

1.3. n-ўлчамли вектор фазосининг базиси.

1.4. Чизикли тенгсизликлар.

1.5. Каварик тупламлар.

1.6. Чизикли тенгсизликлар системаси ва уларни ечиш.

Адабиётлар 1,3,5,14.

Таянч иборалар.

Вектор, чизикли боглик, тенгсизлик, каварик туплам, ярим текислик, ярим текисликлар кесишмаси.

1.1 n- улчамли векторлар фазаси.

Бизга маълумки ҳар қандай хужаликнинг фаолиятини ҳамма вақт курсаткичларнинг қандайдир сонли катори орқали характерлаш мумкин. Қулайлик учун буларни аниқ бир тартибда езиб олинади.

Математик дастурлаш масалаларида топилиши талаб қилинган масаланинг оптимал режаи ҳамда бошлангич маълумотлар ҳам қандир сонлар системасини ташкил қилади. Шунинг учун бундай сонлар кетма-кетлигига математик тушунчалар бериб бориш мақсадга мувофиқдир.

Аналитик геометрия курсидаги маълумки сон уқида етувчи ҳар қандай A вектор битта ҳақиқий сон y ни $A(x)$ билан аниқланади. Шунинг учун тугри чизикни бир улчовли фазо деб аташ мумкин. Текисликда жойлашган ҳар қандай A вектор ҳақиқий соннинг тартибланган (x,y) жуфти, y ни $A(x,y)$ нукта координаталари орқали аниқланади. Шунинг учун текислик икки улчовли фазо деб аталади. n - улчамли вектор деб тартибланган n -та сонларнинг тупламига, y ни $(x_1, x_2, \dots, x_n)$ га айтилади.

$x_1, x_2, \dots, x_n$ сонлар эса векторларнинг координаталари дейилади. n -улчамли векторни $x(x_1, x_2, \dots, x_n)$ қуринишда езилади. Векторлар устида амаллар сизга таниш булганлиги сабабли биз факатгина узимиз ишлатадиган томонларни қуриб чиқамиз.

Таъриф: Ҳамма n - улчамли векторлар туплами учун векторларни сонга қупайтириш ва қуйиш амали бажарилса бундай тупламга n -улчамли фазо дейилади.

Векторларни скаляр қупайтмаси деб ҳар икки векторнинг мос координаталари қупайтмасининг йигиндисидан иборат булган ҳақиқий сонга айтилади.

$$X(x_1, x_2, \dots, x_n) \text{ ва } Y(y_1, y_2, \dots, y_n) \\ X, Y = x_1 y_1 + x_2 y_2 + \dots + x_n y_n$$

1.2 Векторларнинг чизикли комбинацияси ва богликлиги ҳақида тушунчалар.

Векторларнинг ҳақиқий сонларга қупайтмасининг йигиндисига векторларнинг чизикли комбинацияси дейилади.

Агар $x_1, x_2, \dots, x_n$ векторлар ва $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ ҳақиқий сонлар берилган булса, буларнинг чизикли комбинациясини тузиш мумкин.

$$\lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2 + \dots + \lambda_n x_n$$

Маълумки векторлар сонга купайтмаси векторни беради, векторларнинг алгебраик йигиндиси ҳам вектордир, Шунинг учун ҳам векторларнинг чизикли комбинацияси кандир янги векторни беради, яъни

$$Y = \lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2 + \dots + \lambda_n x_n$$

Бу ифодани у-вектор, х- векторлар билан λ - коэффициентлар оркали чизикли ифодаланади дейиш ҳам мумкин.

Векторлар системаси чизикли боғланган дейилади, қачанки бирор коэффициент нолдан фаркли хол учун бу векторлардан нолли чизикли комбинация тузиш мумкин булса, демак бирорта $\lambda \neq 0$ хол учун:

$$\lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2 + \dots + \lambda_n x_n = 0$$

булса, бундай система чизикли боғланган дейилади. бундан тескари хулоса шуки,

агар $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ сонлар мавжуд булиб

$$\lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2 + \dots + \lambda_n x_n = 0$$

тенглик фақат $\lambda_1=0, \lambda_2=0, \lambda_n=0$ булгандагина уринли булса, $x_1, x_2, \dots, x_n$ векторлар системаси узаро чизикли боғлиқ мос дейилади.

Агар векторлар системаси чизикли боғланган булса у холда булардан биттаси оркали қолганларининг чизикли комбинациясини тузиш мумкин.

Агар бирон вектор қолган векторлар оркали чизикли ифодаласа, бундай векторлар системаси чизикли боғланган булади. Системани чизикли боғланганлигини еки чизикли боғланмаганлигини аниқлаш учун қуйдаги иккита вазиятдан фойдаланамиз.

1. Векторларнинг чизикли комбинациясининг координаталари мос координаталарнинг чизикли комбинацияларидан иборат.

2. Нол векторнинг ҳамма координаталари нолга тенгдир.

Мисол: қуйдаги векторлар берилган булсин:

$$X (2;3), Y (3;4), Z (5;7)$$

Бу векторларнинг чизикли боғланганлигини текшираимиз.

Векторларнинг чизикли комбинациясини тузамиз:

$$\lambda_1 x + \lambda_2 y + \lambda_3 z = 0 \quad (1)$$

Биринчи координаталар бўйича чизикли комбинациясини тузамиз:

$$\lambda_1 2 + \lambda_2 3 + \lambda_3 5 = 0$$

Иккинчи координаталар бўйича чизикли комбинациясини тузамиз:

$$\lambda_1 3 + \lambda_2 4 + \lambda_3 7 = 0$$

Натижада уч номаълум иккита тенглама ҳосил булади,

$$2\lambda_1 + 3\lambda_2 + 5\lambda_3 = 0 \quad (2)$$

$$3\lambda_1 + 4\lambda_2 + 7\lambda_3 = 0$$

Тенгламаларни λ_3 - га булиб езамиз ва $\lambda_1/\lambda_3 = \mu_1$ $\lambda_2/\lambda_3 = \mu_2$ деб белгилаб олсак,

$$2\mu_1 + 3\mu_2 + 5 = 0$$

(3)

$$3\mu_1 + 4\mu_2 + 7 = 0$$

$$\mu_1 = -1, \mu_2 = -1$$

3 та номаълумли 2 та тенгламалар системаси булганлиги сабабли номаълумлардан бирига ихт.киймат бериб ечиш мумкин, яъни $\lambda_3 = 1$ десак

$$\lambda_1/\lambda_3 = -1; \quad \lambda_1 = -1; \quad \lambda_2/\lambda_3 = -1; \quad x_2 = -1 \quad \text{булади.}$$

У холда (1) тенглама $-x-y+z=0$ куринишда булади.

Бундан $x=z-y$ демак, вектор системаси чизикли богланган.

Энди n - улчовли вектор фазонинг бирлик векторлари системаси чизикли боглик эмаслигини курсатамиз. Бунинг учун куйдаги n -улчамли бирлик векторларни оламиз

$$I_1 (1, 0, 0, \dots, 0)$$

$$I_2 (0, 1, 0, \dots, 0)$$

$$I_n (0, 0, 0, \dots, 1)$$

Хар бир координаталар учун чизикли комбинациялар тузиб, уларни нолга тенглаштирамиз:

$$\lambda_1 1 + \lambda_2 0 + \dots + \lambda_n 0 = 0$$

$$\lambda_1 0 + \lambda_2 1 + \dots + \lambda_n 0 = 0$$

$$\lambda_1 0 + \lambda_2 0 + \dots + \lambda_n 1 = 0$$

Бунда $\lambda_1 = 0, \lambda_2 = 0, \dots, \lambda_n = 0$ эканлиги келиб чиқади, демак

$\lambda_1 I_1 + \lambda_2 I_2 + \dots + \lambda_n I_n$ чизикли комбинацияси нолга тенг булиши мумкин, қачонки ҳамма λ - лар, яъни коэффициентлари “0” га тенг булса. Шундай қилиб n -улчамли бирлик система хар доим чизикли богланмаган.

1.3 n -улчамли вектор фазосининг базиси.

1. n -улчамли фазода n -дан куп векторларни ташкил қилган система чизикли богланган булади.

2. n -улчамли фазода ихтиерий чизикли богланмага система n -дан куп булмаган векторларни уз ичига олади.

3. Энг катта чизикли богланмаган векторлар системанинг ранги дейилади.

Таъриф. Максимал сонли векторларни уз ичига олган v чизикли богланмага система шу тупламнинг базиси дейилади. Демак n -улчамли вектор фазосининг базиси деб энг катта чизикли богланмаган векторлар системасига айтилди.

Агар S -тупламнинг r - чизикли богланмаган векторлар $x_1, x_2, \dots, x_r$ системаси тупламнинг базиси булса, у холда шу тупламга қарашли ихтиерий u - вектор юкоридаги векторларнинг чизикли комбинациясини ташкил этади.

n -улчамли фазода икки нукта орасидаги масофани улчаш учун кулланиладиган конуният фазонинг улчами дейилади.

Фазонинг узи эса улчам тушунчаси киритилгандан кейин улчамли дейилади.

Агар $x'(x'_1, x'_2, \dots, x'_n)$, $x''(x''_1, x''_2, \dots, x''_n)$ икки нукта берилган булса

$$d = |x'' - x'| = \sqrt{(x''_1 - x'_1)^2 + (x''_2 - x'_2)^2 + \dots + (x''_n - x'_n)^2}$$

Икки нукта орасидаги масофани топиш конунияти киритилган n -улчамли фазо Евклид фазоси дейилади. E^n - деб белгилаб оламиз.

E^1 - геометрик нуктаи назаридан тугри чизик, E^2 - текислик E^3 - оддий фазо

1.4 Чизикли тенгсизликлар.

$a_1x_1 + a_2y + a_3z = c$ оддий фазода текисликни ифодалайди.

$a(a_1, a_2, a_3)$ йуналтирувчи вектор.

Текисликда $a_1x + a_2y = c$ тугри чизикни ифодалайди.

$a_1x + a_2y \geq c$ еки $a_1x + a_2y \leq c$ лар шу тугри чизик билан чеграланган ярим текисликларни ифодалайди

Фазода $a_1x_1 + a_2x_2 + a_3x_3 \geq c$

$a_1x_1 + a_2x_2 + a_3x_3 \leq 0$ ярим фазолар

n -улчовли фазода

$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n \geq c$

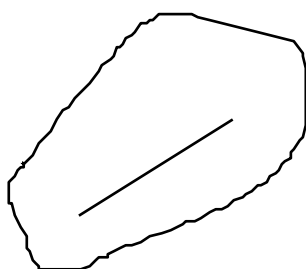
$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_mx_n \leq c$ лар

n -улчовли ярим фазолар.

Бундан куруниб турибдики, ихтиерий чизикли тенгсизликлар геометрик нуктаи назаридан шу улчамдаги ярим фазони берар экан.

1.5 Каварик туплам. Туплам каварик туплам дейилади, агар узининг ихтиерий икки P ва Q нуктасини

бирлаштирувчи кесманинг хамма нукталарини уз ичига олса (расм-1а), акс холда каварик булмаган туплам дейилади (расм-1б).



Расм1а



расм1б

Каварик туплам.

Каварик тупламни аналитик куринишни куйдагича езишимиз мумкин: агар P ва Q каварик тупламнинг нукталари булса, у холда нукта $X = \lambda P + (1 - \lambda)Q$ ҳам шу туплам.

Бу ерда $0 \leq \lambda \leq 1$ ярим фазо ҳам каварик туплам булади.

Каварик тупламнинг кесишмаси ҳам каварик тупламни ташкил этади.

Ярим фазоларнинг кесишмаси ҳам каварик тупламни ташкил этади.

Евклид фазосида кандайдир $x_1, x_2, \dots, x_n$ векторларни караймиз. Бу векторларнинг каварик комбинацияси деб $\lambda_i \geq 0$ $\sum \lambda_i = 1$ шартларни каноатлантирувчи хар кандай x вектор учун $x = \lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2 + \dots + \lambda_n x_n$

ифода уринли булган холга айтилади. Каварик тупламга учбурчак, айлана, цилиндр, шар ва хоказолар мисол була олади.

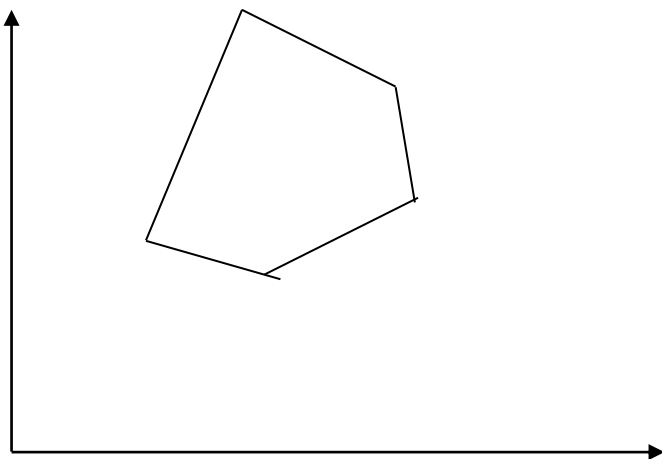
Епик каварик тупламнинг ихтиерий нуктаси шу тупламнинг четки нукталарининг каварик комбинацияси куринишида берилиши мумкин.

1.6 Чизикли тенгсизликлар системаси ва уларнинг ечими.

Бир еки куп узгарувчили биринчи даражали тенгсизликлар чизикли тенгсизликлар дейилади. Катъий ва катъий булмаган тенгсизликлар мавжуд.

$a_1 x_2 + a_2 x_2 \geq c$ бу тенгсизликни биз юкорида ярим текисликни $a_1 x + a_2 y = c$ тугри чизик билан чегараланган кисмини ифодалайди деб куриб утган эдик. биргаликда каралган бир нечта тенгсизликларни чизикли тенгсизликлар системаси дейилади. Хамма тенгсизликларни каноатлантирадиган номаълумларнинг кийматлари системанинг ечими дейилади. Хар бир тенгсизлик ярим текисликни ифодаласа, системанинг ечими бу ярим текисликларнинг кесишмасидан иборат булади.

- | | |
|--|-------------------------|
| (I) $a_{11}x_1 + a_{12}x_2 \geq c_1$ | тенгсизликлар системаси |
| (II) $a_{21}x_1 + a_{22}x_2 \geq c_2$ | берилган булса. |
| (III) $a_{31}x_1 + a_{32}x_2 \leq c_3$ | |
| (IV) $a_{41}x_1 + a_{42}x_2 \leq c_4$ | |
| (V) $a_{51}x_1 + a_{52}x_2 \leq c_5$ | |



Системанинг ечими чегараланмаган купбурчакдан ҳам иборат булиши мумкин. n - узгарувчили m -та тенгсизликлар системасининг ечими мос ярим фазолар кесишмаси булади.

[illegible]

Вектор, чизикли боглик, тенгсизлик, каварик туплам, ярим текислик, ярим текисликлар кесишмаси.

1. Качон чизикли векторлар системаси боглик дейилади.
2. $X(2;1)$, $Y(3;-2)$, $Z(5;0)$ векторлар системаси богликми?
3. Кандай туплам каварик туплам дейилади?
4. Чизикли тенгсизликнинг геометрик маъноси нима?
5. $2x_1+3x_2 \leq 6$ тенгсизлик нимани ифодалайди?
6. Ярим текислик деб нимага айтилади?
7. Ярим текисликлар кесишмаси нимани ифодалайди?
8. n -улчовли фазо деб нимага айтилади?
9. n - улчовли фазонинг базиси деб нимага айтилади?
10. Халка каварик туплам була оладими?

РЕЖА

2.2.Жордан усулининг биринчи кадамини куллаш.

2.3.Бош элемент, хал килувчи сатр ва устунларни танлаш.

2.4. Кейинги жадвалларга утиш, номаълумларни топиш.

2.5 Иккинчи усул

2.6. Мисол.

Адабиётлар 5,6,13.

Таянч иборалар: Бош элемент,хал килувчи устун,хал килувчи сатр.

2.1 Чизикли тенгламалар системасини жадвал куринишида езиб олиш.

Чизикли тенгламалар системасини караймиз.

$$Y_1 = a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1s}x_s + \dots + a_{1n}x_n$$

$$Y_2 = a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2s}x_s + \dots + a_{2n}x_n$$

$$\dots\dots\dots$$

$$Y_i = a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{is}x_s + \dots + a_{in}x_n$$

$$\dots\dots\dots$$

$$Y_m = a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{ms}x_s + \dots + a_{mn}x_n$$

Бу ерда a_{ij} коэффициентлар.

1-жадвал

	x_1	x_2	x_3	$\dots\dots\dots$	x_{s-1}	x_s	x_{s+1}	$\dots$ $\dots$	x_n
$b_1y_1 =$	a_{11}	a_{12}	a_{13}	$\dots\dots\dots$	a_{1s-1}	a_{1s}	a_{1s+1}	$\dots$ $\dots$	a_{1n}
$b_2y_2 =$	a_{21}	a_{22}	a_{23}	$\dots\dots\dots$	a_{2s-1}	a_{2s}	a_{2s+1}	$\dots$ $\dots$ $\cdot$	a_{2n}
$\dots\dots\dots$	$\dots\dots\dots$	$\dots\dots\dots$	$\dots\dots\dots$	$\dots\dots\dots$	$\dots\dots\dots$	$\dots\dots\dots$	$\dots\dots\dots$	$\dots$ $\dots$	$\dots\dots\dots$
$b_iy_i =$	a_{i1}	a_{i2}	a_{i3}	$\dots\dots\dots$	a_{is-1}	a_{is}	a_{is+1}	$\dots$ $\dots$	a_{in}
$\dots\dots\dots$	$\dots\dots\dots$	$\dots\dots\dots$	$\dots\dots\dots$	$\dots\dots\dots$	$\dots\dots\dots$ $\cdot$	$\dots\dots\dots$	$\dots\dots\dots$	$\dots$ $\dots$	$\dots\dots\dots$
$b_my_m =$	a_{m1}	a_{m2}	a_{m3}	$\dots\dots\dots$	a_{ms-1}	a_{ms}	a_{ms+1}	$\dots\dots\dots$	a_{mn}

2.2.Жордан усулининг биринчи кадамини куллаш

Бу жадвал (1) система коэффициентлари матричасини ташкил этади. Жадвални укиш куйдагича амалга оширилади, яъни енбошдаги устунда

(масалан, $y_i = a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n$)

Энди бу системани ечиш учун 1 кадам Жордан усулини куллаб курамиз. Бунинг учун (1) системадан r -чи тенгламасини оламиз.

Энди бу системани ечиш учун 1 кадам Жордан усулини куллаб курамиз. Бунинг учун (1) системадан i -чи тенгламасини оламиз.

$$(2) \quad x_s = 1/a_{rs}(r_1x_1 - a_{r2}x_2 - \dots - a_{rs-1}x_{s-1} + y_r - \dots - a_{rn}x_n)$$

Топилган x_s нинг кийматини (1) системасидаги колган тенгламалардаги x_s нинг урнига куямиз.

$$Y_i = a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{is-1}x_{s-1} + a_{is} \left[\frac{1}{a_{rs}} (a_{r1}x_1 - a_{r2}x_2 - \dots - a_{rs-1}x_{s-1} + y_{rs} - \dots - a_{rn}x_n) \right] + a_{is+1}x_{s+1} + \dots + a_{in}x_n$$

$$Y_i = (a_{i1} - a_{is}a_{r1}/a_{r2})x_1 + (a_{i2} - a_{is}a_{r2}/a_{r2})x_2 + \dots + (a_{is-1} - a_{is}a_{rs-1}/a_{rs})x_{s-1} + a_{ij}/a_{rs} y_i + (a_{is+1} - a_{is}a_{rs+1}/a_{rs})x_{s+1} + \dots + (a_{in} - a_{is}a_{in}/a_{rs})x_n \quad (3)$$

(3) ифода x_j лар олдидаги коэффициентларни топишда конуният бор. (3) ифодадаги x_j олдидаги коэффициентни b_{ij} деб белгилаб олсак.

У холда (2),(3) ни хисобга олиб (1) ни куйдагича езамиз.

$$y_i = b_{i1}x_1 + b_{i2}x_2 + \dots + b_{is-1}x_{s-1} + b_{is-1}x_{s-1} + a_{is}/a_{rs}x_s + b_{is+1}x_{s+1} + \dots + b_{sn}x_n$$

$$x_s = -a_{r1}/a_{rs} x_1 - a_{r2}/a_{rs} x_2 - \dots - a_{rs-1}/a_{rs} x_{s-1} + 1/a_{rs} y_r - a_{rs+1}/a_{rs} x_{s+1} + \dots + a_{rn}/a_{rs} x_n$$

$$y_m = b_{m1}x + b_{m2} + \dots + a_{ms}/a_{rs} x_s + b_{ms+1}x_{s+1} + \dots + b_{ns}x_n$$

[illegible]

$Y_m =$	b_{m1}	b_{m2}		b_{ms-1}	a_{ms}/a_{rs}	b_{ms+1}		b_{mn}
---------	----------	----------	-------	------------	-----------------	------------	-------	----------

(1) системадан (5) системага утиш 1-жадвалдан 2- жадвалга утиш билан тенг кучли.

2.3.Бош элемент,хал килувчи сатр ва устунларни танлаш.

1-Жордан жадвалида x_s -устунни хал килувчи устун, y_r -каторни хал килувчи катор деб юритилади. Хал килувчи катор билан хал килувчи устун кесишмасида турган a_{rs} хал килувчи элемент дейилади.

(4) формулани туртбурчак формуласи деб атаймиз.

(5) Демак 1- жадвалдан 2-жадвалга утишни куйдагича изохлаш мумкин.

2.4.Кейинги жадвалларга утиш,номаълумларни топиш.

1. Хал килувчи элемент тескари микдор билан алмашади.

2. Хал килувчи устуннинг колган элементлари хал килувчи элементга булинади.

3. Хал килувчи каторнинг колган элементлари хал килувчи элементга булиниб тескари ишора билан олинади.

4. Колган барча элементлар туртбурчак формуласи билан топилади.

2.5 Иккинчи усул.

.

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = a_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = a_2$$

.....

$$a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = a_n$$

Юқоридаги тенгламалар системасини куйдаги куринишда езиб оламиз

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n - a_1 = 0$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n - a_2 = 0$$

.....

$$a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n - a_n = 0$$

	x_1	x_2		x_n	Озод хадлар
$0 =$	a_{11}	a_{12}		a_{1n}	$-a_1$
$0 =$	a_{21}	a_{22}		a_{2n}	$-a_2$
.....					
$0 =$	a_{n1}	a_{n2}		a_{nn}	$-a_n$

Бу системани ҳамма “О” юкорига чиккунча давом этадиган Жордан усули билан ечамиз.

	0	0		0	Озод хадлар
$X_1=$	b_{11}	b_{12}		b_{1n}	b_1
$X_2=$	b_{21}	b_{22}		b_{2n}	b_2
					
$X_n=$	b_{n1}	b_{n2}		b_{nn}	b_n

Мисол: $x_1+2x_2-3x_3=6$
 $2x_1+3x_2+4x_3=8$
 $x_1-2x_2+3x_3=2$

1. жадвал

Озод хадлар	X_1	X_2	X_3
6=	1	2	-3
8=	2	3	4
2=	1	-2	3

2-жадвал

Озод хадлар	6	X_2	X_3
$X_1=$	1	-2	3
8	2	-1	10
2=	1	-4	6

3-жадвал

Озод хадлар	6	8	X_3
$X_1=$	-3	2	-17
$X_2=$	2	-1	10
$2=$	-7	4	34

4-жадвал

Озод хадлар	6	8	2
$X_1=$	$1/2$	0	$1/2$
$X_2=$	$-1/17$	$3/17$	$-5/17$
$X_3=$	$-7/34$	$2/17$	$-1/34$

4-жадвалдан x ларнинг кийматларини аниклаймиз. Бунинг учун жадвал юкорисидаги сонларни мос равишда катордаги сонларга купайтириб йигиндисини оламиз.

$$x_1 = 6 \cdot 1/2 + 0 \cdot 8 + 2 \cdot 1/2 = 4$$

$$x_2 = -1/17 \cdot 6 + 3/17 \cdot 8 - 5/17 \cdot 2 = -6 + 24 - 10/17 = 8/17$$

$$x_3 = -7/34 \cdot 6 + 2/17 \cdot 8 - 1/34 \cdot 2 = -42 + 32 - 2/34 = -12/34 = -6/17$$

С а в о л л а р.

1. Жордан усулида кейинги жадвалга утиш учун кандай хисоблаб топилади?
2. Хал килувчи устун элементлари кандай топилади?
3. Хал килувчи сатр элементлари кандай топилади?
4. Туртбурчак формуласи кандай булади?
5. Номаълумлар кандай топилади?
6. Жордан усулида ечиш қачонгача давом эттирилади?
7. Чизикли тенгламалар системаси деб нимага айтилади?
8. Бош элемент кандай топилади?
9. Жордан усулининг кандай қулайлик томонлари бор?
10. Жордан усулида кандай системалар ечилади?

3-Маъруза. МАТЕМАТИК ДАСТУРЛАШ УСУЛЛАРИ МАСАЛАЛАРИ

РЕЖА:

3.1 Чизикли дастурлаш

3.2 Каср - чизикли дастурлаш.

3.3 Бутун сонли дастурлаштириш

3.4 Стохастик дастурлаштириш

3.5 Динамик дастурлаштириш

3.6 Уйинлар назарияси

Адабиётлар 1,3,5,6,7.

Таянч иборалар. Математик модел, дастурлаш, экстремал киймат.

Турли хилдаги математик моделларнинг сон кийматларини топиш билан математиканинг асосий булимларидан бири-математик дастурлаш булими шугулланади.

Математик дастурлашнинг афзаллиги шундан иборатки, у мавжуд булган ҳамма вариантларда олдиндан куйилган шартлар бажарилган тақдирда режанинг оптимал вариантыни топишга хизмат қилади. Математик дастурлашнинг асосий булимларига чизикли, каср чизикли, квадрат, бутун сонли, стохастик, динамик, уйинлар назарияси каби дастурлаштиришлар қиради.

3.1 Чизикли дастурлаштириш бу математик дастурлашнинг муҳим бир булими бўлиб, куп узгарувчиларга нисбатан чизикли функцияларнинг экстремал кийматларини топиш билан шугулланади. Бунда чизикли функциянинг чизикли чеклашлари берилган ҳолда, максимум ёки минимум киймат (ечим)ини топиш усулини ургатади. Чизикли дастурлашда номаълум узгарувчилар биринчи даражада бўлади. Чизикли тенгламалар, тенгсизликлар системасини ягона ёки чексиз куп ечимларга эга бўлиши мумкин.

Баъзан тенгламалар, тенгсизликлар системаси берилган мақсад функциясида умуман ечимга эга бўлмаслиги ҳам мумкин.

Масаланинг чизикли дастурлаш усуллари билан ҳал этилиши учун албатта қуйидаги шартлар бажарилиши зарур:

1) Масаланинг оптимал ечимига қирувчи ҳамма иқтисодий, технологик, ижтимоий ва бошқа шартлар чизикли тенглама ёки тенгсизликлар системаси билан ифода этилиши керак;

2) Масаланинг ҳамма шартларини ифода этувчи тенгламалар ёки тенгсизликлар системаси куп сонли ечимга эга бўлиши керак;

3) Масалани ечишда қуйилган мақсад иқтисодий томондан аниқ асосланган бўлиб, у чизикли функция қуринишида бўлиши зарур.

Ушбу шартларнинг охиригисига алоҳида эътибор бериш лозим. Чунки масалани ечишдан олинган натижаларнинг сифатини ва ҳақиқийлигини курсатадиган бу шарт муҳим аҳамиятга эга. Куп ҳолларда мақсад

функцияси атрофлича асосланмаганлиги учун, масаланинг ечими мақсадга мувофиқ бўлмай қолади.

Чизикли дастурлашнинг умумий масаласи ҳозирча иккита усул ёрдамида ҳал этилмоқда. Булардан биринчиси-симплекс усули ёки режани кетма-кет яхшилаш усулидир. Бу жуда кенг тарқалган универсал усул бўлиб, чизикли дастурлашнинг ҳар қандай масаласининг оптимал ечимини топа олади. Симплекс усулининг қулай томонларидан яна бири шундан иборатки, масалага киритиладиган ҳар қил шартларнинг улчов бирликларини бир қилга келтириш шарт эмас. Шартлар ҳар қил улчовда бўлиши мумкин. Масалан, сум, киши-қуни, центнер, киловатт-соат ва ҳоказо.

Иккинчи усул - бу тақсимлаш усулидир. Чизикли дастурлашнинг бу усули бажарадиган асосий вазифа - транспорт масаласи бўлиб ҳисобланади. Тақсимлаш усули дастлаб юк ташишни самарали ташкил этишда қулланилган, кейинчалик бу масала транспорт масаласи деб юритилган ва бу усул жойлаштириш масаласининг оптимал вариантларини топишда, юк ташишнинг графикларини тузиш, техникага бўлган талабни қондириш қабил масалаларни ҳал этишда кенг қулланилади.

3.2 Қаср - чизикли дастурлаш усули ҳам математик дастурлашнинг бир бўлими бўлиб, қуйидаги қуринишдаги экстремал масалаларни текширади.

Ушбу

$$f(x) = \frac{\sum_{j=1}^m c_j'' x_j}{\sum_{j=1}^m c_j' x_j} = \frac{b_1'(x)}{b_2''(x)}$$

функциянинг максимал (минимал) қиймати топилсинки, унда қуйидаги шартлар бажарилсин:

$$Ax=B \quad (5)$$

$$x \geq 0 \quad (6)$$

Бу ерда $f(x)$ функция - қаср-чизикли функция дейилади. Бунда $f_2(x) \neq 0$ бўлади. (5) ва (6) шартларни қаноатлантириш учун $f_1(x) > 0$ деб қабул қиламиз. Агар $f_2(x)=1$ бўлса, қаср чизикли дастурлаштириш масаласига айланади.

Ишлаб чиқариш жараёнининг айрим оптималлаштирувчи қуратқичлари, яъни минимал таннарх, максимал унумдорлик қабил масалалар қуринишидаги масалаларга киритилиши мумкин.

Квадрат дастурлаштириш чизикли булмаган дастурлаштиришнинг бир тури булиб, ихтиёрий тупламда квадрат функциянинг глобал максимумини топишга багишланган.

Квадрат дастурлаштириш чизикли дастурлаштириш масаласидан факатгина оптималлик мезони-квадрат функцияси оркали ифодаланиши билангина фаркланади.

3.3 Бутун сонли дастурлаштириш. Бунда масаланинг бажарилиши мумкин булган шартларига яна битта шарт, яъни узгарувчилар факатгина бутун бутун сонли (ноль ёки бир) кийматларни қабул қилиш шarti қушилади. Чунки айрим масалаларнинг мохиятига қура узгарувчилар факатгина бутун сон булгандагина маънога эга булади. Масалан, автомобилларнинг рейслари, корхоналарнинг ривожлантириш ва жойлаштириш масаласидаги изланаётган номаълумлар ва ёкозалар бутун сон булиши шарт.

Чизикли дастурлашга тегишли булган қупгина масалалар бутун сонли ечимга эга булиш талаб этилади.

3.4 Стохастик дастурлаштириш Бази масалаларни ҳал этишда чизикли дастурлаштиришдан фойдаланиш айрим кийинчиликларга олиб келади. Чунки, бунда модель учун зарур булган ахборотлар булмаслиги ёки аниқлик даражаси паст булиши мумкин. Худди шундай ҳолатда, яъни модель учун зарурий ахборотлар тулик булмаганда стохастик дастурлаштиришни қуллаш мақсадга мувофиқдир. Бунда оптимал ечим маълум эҳтимоллик асосида топилади. Оптималлик мезон сифатида эса ечимдаги қурсатқичлар кийматининг математик қутилиши ёки чегарадаги сонга нисбатан қурсатқичлар қабул қилинади. Ҳозирча стохастик дастурлаштириш масалаларини ечиш учун умумий усул топилганича йук.

3.5 Динамик дастурлаштириш қуп босқичли ишлаб чиқариш жараёнинг оптимал ечимларини топишнинг назарияси ва унинг сонли усуллари топиш билан шугулланади.

Динамик дастурлаштириш масалаларининг асосий ечиш усулини америкалик математик Р.Беллман узининг "Рекуррент муносабатлар усули" асарида тақлиф қилган.

Бу усул қуйидаги қонуниятга асосланган: агар ишлаб чиқариш жараёни оптимал булса, у биринчи қадамдан кейин ҳам уз птималлигини сақлаб қолади. Бу принцип ҳар қандай масалалар учун ҳам қулланавермайди.

3.6 Уйинлар назарияси математик моделлаштириш назариясининг бир бўлаги булиб, зиддиятли ёки ноаниқ ҳодисаларнинг оптимал ечимларини топиш билан шугулланади.

Ҳар бир уйин иштирокчиси узининг стратегиясига эга булади. Стратегиялар йигиндисига уйин ютуқлари мос келади. Тажрибада икки уйинчи иштирок этадиган ва уйинлар баҳоси йигиндиси нолга тенг булган моделлар қуп қулланилади.

Бундай моделларни ечиш чизикли дастурлаштириш моделлари оркали амалга оширилади.

[illegible]

(11) тенгламалар системасининг яна муҳим томони шундаки, дастлабки номаълум узгарувчилар яна m та янги $x_{n+1}, \dots, x_n$ узгарувчиларга купайиб, уларнинг коэффицентларидан тўзилган матрица m - тартибли

$$I = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

бирлик матрицани ташкил этади.

Саволлар.

1. Математик дастурлашнинг асосий булимларига нималар киради?
2. Стохастик дастурлаш нима?
3. Уйинлар назарияси кандай масалалар билан шугулланади?
4. Дастурлаш деганда нимани тушунаси?
5. Бирлик матрица деб нимага айтилади?
6. Бутун сонли дастурлаштириш деб кандай масалага айтилади?
7. Динамик дастурлаштириш деб нимага айтилади?
8. Каср-чизикли дастурлаштириш деб нимага айтилади?
9. М.Д. масалалари ёрдамида кандай масалалар ечилади?
10. Чизикли булмаган дастурлаштириш масалалари кандай булади?

4-Маъруза

4-МАЪРУЗА. ЧИЗИКЛИ ДАСТУРЛАШТИРИШ МАСАЛАЛАРИ. ИКТИСОДИЙ МАСАЛАЛАРНИ МАТЕМАТИК МОДЕЛЛАРИНИ ТУЗИШ.

- 4.1. Умумий тушунчалар.**
- 4.2. Хом ашедан фойдаланиш масаласи.**
- 4.3 Озука рациона масаласи.**
- 4.4 Чизикли дастурлаштириш масалаларининг умумий куриниши.**
- 4.5Чекланишлар системасини тенгламаларга олиб келиш.**
- 4.6Чизикли дастурлаштириш масаласининг каноник куриниши.**

Таянч иборалар.

4.1 Умумий тушунчалар.

$$Z = \sum C_j X_j$$
 функция нинг

[illegible]

4.2Хомашедан фойдаланиш масаласи.

1-жадвалда хом аше захираси, махсулот ишлаб чиқариш учун сарф буладиган хом аше бирлиги, бир бирлик махсулотнинг баҳоси берилган.

Хом ашё тури	Хом ашё захираси	Махсулот бирлигига сарфланадиган Хом ашё микдори	
		B_1	B_2
S_1	20	2	5
S_2	40	8	5
S_3	30	5	6
даромад		50	40

Буларга нисбатан шундай режа тузиш зарурки, умумий етиштирилган махсулот реализациясидан олинадиган фойда максимал булиб, хом ашё захирасидан рационал фойдаланилсин.

X_1 оркали B_1 махсулот бирлиги микдорини; X_2 оркали B_2 махсулот бирлиги микдорини белгилаймиз.

Хом ашё захираси бирлиги микдорини ва хом ашё захирасини назарда тутиб 1 жадвалда берилганлардан фойдаланиб куйдаги тенгсизликлар системасини тузиб оламиз

$$(1) \quad \begin{aligned} 2x_1 + 5x_2 &\leq 20 \\ 8x_1 + 5x_2 &\leq 40 \\ 5x_1 + 6x_2 &\leq 30 \end{aligned}$$

Системадан куришиб турибдики махсулот ишлаб чиқариш учун сарф буладиган хом ашёмиз запасдан куп булиши мумкин эмас. Агар P_1 махсулот ишлаб чиқариш масаси $x_1=0$ акс холда $x_1>0$ булади. Худди шундай P_2 учун ҳам $x_2=0$ еки $x_2>0$. Демак x_1 ва x_2 узгарувчилар манфий эмас яъни $x_1\geq 0, x_2\geq 0$ P_1 махсулотнинг x_1 бирлигини реализация қилишдан 50 x_1 сум ва P_2 махсулотнинг x_2 бирлигини реализация қилишдан 40 x_2 сум фойда олинади, бу фойдаларнинг йигиндиси

$$(2) \quad Z = 50x_1 + 40x_2 \text{ (сум)}$$

Масаланинг максадига етиш учун $Z = 50x_1 + 40x_2$ чизикли функциянинг

$$\begin{aligned} 2x_1 + 5x_2 &\leq 20 \\ 8x_1 + 5x_2 &\leq 40 \\ 5x_1 + 6x_2 &\leq 30 \\ x_1 &\geq 0, x_2 &\geq 0 \end{aligned}$$

шартларни қаноатлантирувчи энг катта қийматини топиш керак.

Бу тузилган (2) функция мақсад функцияси дейилади ва куйилган (1) шартлар системаси билан бирга берилган масаланинг математик моделини ташкил килади.

Хом ашедан фойдаланиш масаласини n - турдаги махсулот ишлаб чиқариш учун, m -турдаги хом ашедан фойдаланамиз деб ва S_i ($i=1, m$) хом ашелар сони ($i=1, 2$), p_j ($j=1, 2, \dots, n$) - махсулотлар сони; b_i -хос аше запаси; a_{ij} - j -чи махсулотни бир бирини ишлаб чиқариш учун сарф буладиган j -чи махсулотнинг бирлиги; C_j - j ахсулотни реализация қилишдан олинадиган фойда деб умумлаштирилган масалани ҳосил қилишимиз мумкин.

2. жадвал

Хом ашё тури	Хом ашё захираси	j-чи махсулотни 1 бирлигини ишлаб чиқариш учун i-чи хом ашёнинг сарф буладиган бирлиги			
		P_1	P_2		P_n
S_1	b_1	a_{11}	a_{12}		a_{1n}
S_2	b_2	a_{21}	a_{22}		a_{2n}
.....					
S_m	b_m	a_{m1}	a_{m2}		a_{mn}
ФОЙДА		C_1	C_2		C_n

[illegible]

Шартларни каноатлантирувчи энг кичик киймати топилсин.

4.4 Чизикли дастурлаштириш масалаларининг умумий куриниши

Агар берилган шартларда маълум бир озука моддасини айнан бирор узгармас кг булсин деб берилган булса, тенгсизликнинг урнида тенглама катнашади. Демак чизикли дастурлаштириш масалаларининг чекланишлар системасида тенгламалар ҳам, тенгсизликлар ҳам катнашиши мумкин экан. Чизикли дастурлаштириш масалаларининг умумий куриниши куйидагича булади

$Z = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$ функциянинг

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n \leq b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n \geq b_2$$

.....

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m$$

чекланишлар системасини каноатлантирадиган минимум(максимум) киймати топилсин. Бу ерда чекланишлар системасида тенглик ва тенгсизликлар катнишияди.

4.5 Чекланишлар системасини тенгламаларга олиб келиш.

Тенгсизликлар системасини ечиш анча мураккаб булгани учун, тенгсизликлардан тенгламаларга утилади ва тенгламалар системаси ечилади. Бу усул чизикли дастурлаштириш масалаларини ечишда куп кулланилади.

$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n = b_1$ тенгсизликнинг чап томонига маълум бир манфий булмаган $x_{n+1} \geq 0$ катталикини кушиш ердамида тенгламага келтириш мумкин.

$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n + x_{n+1} = b_1$ Манфий булмаган $x_{n+1} \geq 0$ тенгсизликни тенгламага айлантирди ва у кушимча номаълум деб юритилди.

Шундай килиб тенгсизликлар системаси билан чегараланган чизикли дастурлаштириш масаласи тенгсизликнинг чап томонига манфий булмаган кушимча узгарувчиларни кушиш (≤ 0) булса ва айириш (≥ 0) ердамида тенгламалар системасига олиб келинган. Чизикли максад функциянинг таркибига бу янги узгарувчилар “0” коэффицент билан киритилган.

Масалан: 1) Хом ашедан фойдаланиш масаласи куйидаги куринишга келади.

$$Z = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n + 0x_{n+1} + 0x_{n+2} + \dots + 0x_{n+m}$$

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n + x_{n+1} = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n + x_{n+2} = b_2$$

.....

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n + x_{n+m} = b_m$$

$$x_j \geq 0 \quad (j=1, n+m)$$

x_{n+i} ($i=1, 2, \dots, n$) -кушимча узгарувчилари

2) Озука рационни тузиш масаласи

$$Z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n + 0 x_{n+1} + \dots + 0 x_{n+m}$$

$$a_{n1} x_1 + a_{n2} x_2 + \dots + a_{nm} x_n - x_{n+1} = b_1$$

.....

$$a_{m1} x_1 + a_{m2} x_2 + \dots + a_{mn} x_n - x_{n+m} = b_m$$

$$x_j \geq 0 \quad (j=1, 2, \dots, n+m)$$

Чизикли дастурлаштириш масалаларида чекланишлар системаси тенгламалар курунишда булса каноник курунишдаги масала дейилади.

С А В О Л Л А Р.

1. Мақсад функция деб нимага айтилади?
2. Чекланишлар системаси деб нимага айтилади?
3. Хом ашёсидан фойдаланиш масаласи қандай тузилади?
4. Озука рационни масаласи қандай тузилади?
5. Тенгсизликлардан қандай тенгламаларга ўтиш мумкин?
6. Ч.Д. масаласининг каноник куруниши қандай бўлади?
7. Ч.Д. деб нимага айтилади?
8. Ч.Д. масаласининг умумий куруниши қандай бўлади?
9. Математик модел деб нимага айтилади?
10. Ч.Д. масаласини қандай қилиб каноник курунишга олиб келинади?

5-Маъруза. Чизикли дастурлаштириш масалаларининг асосий курунишлари ва ечимларининг хоссалари.

РЕЖА.

- 5.1. Ч.Д. масалаларининг умумий куруниши.
- 5.2. Ч.Д. масалаларининг вектор-матрица куруниши.
- 5.3. Чизикли дастурлаштириш масалаларининг йиғинди курунишлари.
- 5.4. Чизикли дастурлаштириш ечимларининг хоссалари.

$$\mathbf{b}_1$$

$$B_i = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \dots \\ b_m \end{pmatrix} \text{ оғод хадлардан тузилган векторлар}$$

Матрица формасидаги езувга C ва A_0, X векторлар билан бирга

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} \text{ матрицани } C_2 \text{ масалани куйидагича езиш мумкин}$$

$Z = c^T x$ чизикли функция
 $A, X = A_0, X \geq 0$ шартлар бажарилганда минималлаштирилсин.

$$X = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \dots \\ x_n \end{pmatrix}, \quad A_0 = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \dots \\ b_m \end{pmatrix} \text{ матрица устунлар}$$

$C = (c_1, c_2, \dots, c_n)$ - матрица сатр.

5.3. Чизикли дастурлаштириш масалаларининг йигинди курунишлари.

$Z = \sum C_i X_i$ функциянинг $\sum a_{ij} x_i = b_j$ ($i=1, n; j=1, m$) системани каноатлантирадиган минимуми топилсин. Бу чизикли дастурлаштириш масаласининг йигинди курунишидир.

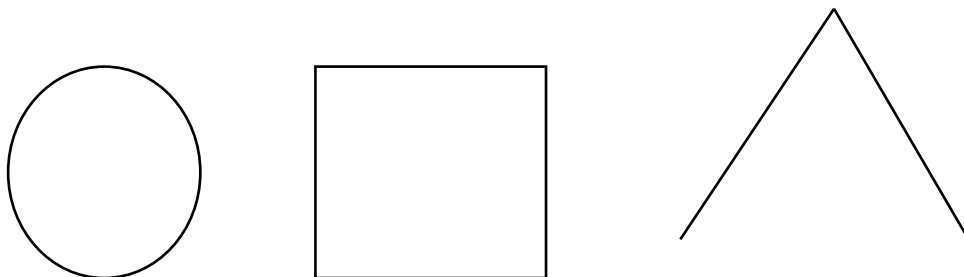
Таъриф: Режа еки чизикли дастурлаштириш масаласининг уринли ечимлар туплами деб (1) ва (2) шартларни каноатлантирувчи $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)$ векторга айтилади.

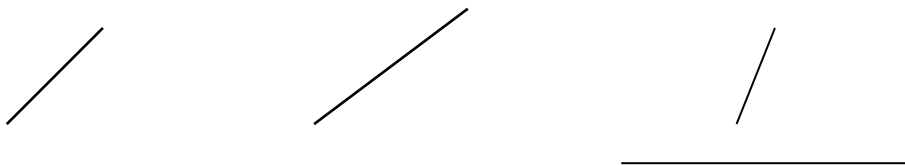
Таъриф . Оптимал режа еки чизикли дастурлаштириш масаласининг оптимал ечими деб, чизикли функцияни (максад функция) энг кичик кийматга (катта) эриштирадиган режага айтилади.

Бундан кейин биз факат энг кичик киймат хакида гапирамиз. Чизикли функциянинг максимал (энг катта) кийматини топиш керак булса, функциянинг ишорасини тескарига айлантириб олиб энг кичик кийматини топиб олиш кифоядир.

5.4. Чизикли дастурлаштириш ечимларининг хоссалари.

Чизикли дастурлаштириш масаласининг ечимининг хоссалари, каварик тупламларнинг хоссалари билан узвий боглангандир.



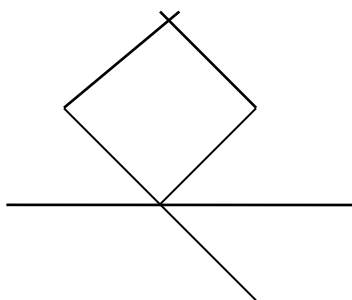


1-таъриф: Каварик купбурчак деб, бир неча кесмалар билан чегараланган каварик фигурага айтилади.

Бу кесмалар купбурчакнинг тамонлари, икки кушни томонининг учрашган нуктаси эса купбурчакнинг учлари еки нукталари дейилади.

5.5. Каварик тупламлар ва таянч тугри чизиги.

2-таъриф: Агар каварик купбурчак бирорта тугри чизикнинг бир томонида етган булса, ва купбурчак билан тугри чизик хеч булмаганда битта умумий нуктага эга булса, бу тугри чизик таянч тугри чизиги дейилади.

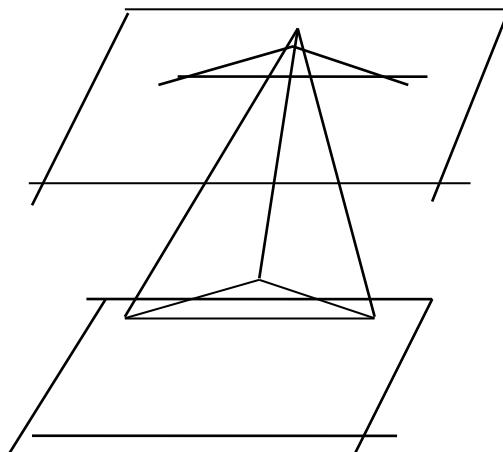


Уч улчовли каварик фигураларга шар, призма, пирамида, параллелапипед ва бошкалар мисол булади.

3-таъриф: Шундай фигурага чегаравий фигура дейиладики, агар унинг ихтиерий нуктасини марказ килиб олиб доира утказсак, бу доира хамма вақт шу фигурага тегишли ва тегишли булмаган нукталарни уз ичига саклайди.

4-таъриф: Каварик купбурчаклар билан чегараланган жисм каварик куп екли дейилади.

Куп еклилар чексизли сон учки нукталарга эга булади. Агар купекли бирорта тексликнинг бир томонида етган булса ва куп екли билан хеч булмаганда битта умумий нуктага эга булса, бу текслик таянч текслик дейилади.



САВОЛЛАР.

1. Чизикли дастурлаштириш масалаларининг умумий куруниши қандай бўлади.
2. Чизикли дастурлаштириш масалаларининг вектор матрица куруниши қандай бўлади.
3. Ч.Д. масаласининг йигинди куруниши.
4. Каварик туплам деб нимага айтилади.
5. Ч.Д. масаласининг ечими деб нимага айтилади?
6. Оптимал ечим деб нимага айтилади?
7. Каварик купек деб нимага айтилади?
8. Режа деб нимага айтилади?
9. Оптимал режа нима?
10. А-матрица нимани ифодалайди?

6-Маъруза. ЧИЗИКЛИ ДАСТУРЛАШТИРИШ МАСАЛАЛАРИНИ ГЕОМЕТРИК ТАЛКИНИ ВА ГРАФИК УСУЛДА ЕЧИШ.

РЕЖА

6.1 Чизикли дастурлаштириш масалаларини геометрик тасвири.

6.2 Графикда оптимал ечимни топиш

6.3 n та номаълумли m та тенгламалар системасидан иборат чегаравий шартли ч.д. асалалари.

6.4 Мисол

Адабиётлар 1,3,5,7,13,14

Таянч иборалар: Уринли ечимлар туплами, таянч тугри чизик, нормал вектор, ечимлар купбурчаги, учки нукта.

6.1 Чизикли дастурлаштириш масалаларини геометрик тасвири .

Бизга икки улчовли фазода чизикли дастурлаштириш масаласи - берилган булсин, яъни ушбу

$$Z = c_1 x_1 + c_2 x_2 \quad (2.1)$$

функциянинг чекланиш тенгсизликлари системаси

$$\left. \begin{aligned} \sum_{i=1}^2 a_{ij} x_j &\leq b_i, i = \overline{1, m} \\ x_j &\geq 0, j = \overline{1, 2} \end{aligned} \right\} \quad (2.2)$$

шартни каноатлантирадиган энг кичик кийматини топиш талаб килинган булсин.

Тенгсизликлар системаси (2.2) ни биргаликда деб фараз килсак, бу тенгсизликларнинг хар бири

$$a_{i1} x_1 + a_{i2} x_2 = b_i, \quad i = 1, 2$$

тугри чизиклар билан, ечимларнинг манфий эмаслик шартлари эса

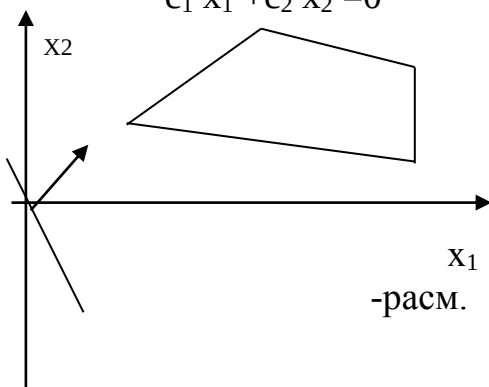
$x_j = 0, j = 1, 2$ тугри чизиклар билан ярим текисликларни ташкил этади ва бу ярим текисликлар бир-бири билан кесишиб, уринли ечимлар туплами булган бирорта купбурчак ташкил килади.

Максад функция (2.1) Z нинг хар бир кийматида бирорта тугри чизикнинг тенгламасини билдиради, яъни

$$c_1 x_1 + c_2 x_2 = \text{const} \quad (2.3)$$

Хусусий холда $Z=0$ булса, бу тугри чизик

$$c_1 x_1 + c_2 x_2 = 0 \quad (2.4)$$



куринишда булиб, координата бошидан утади.

6.2 Графикда оптимал ечимни топиш Энди куйилган масалани куйидагича баён килиш мумкин: уринли ечимлар туплами булган купбурчакнинг шундай таянч тугри чизикка умумий булган нуктада максад функция (2.4) узининг энг кичик кийматига эришсин. Максад функция $N=(c_1, c_2)$ вектор йуналиши буйича хамма вақт усувчи булиб, бу вектор (2.4) тугри чизикларга перпендикуляр булади. Шунинг учун, (2.4) тугри чизикни N вектор йуналиши буйича узига параллел равишда кучира бошласак, у ABCDEF купбурчакка А ва D нукталарда таянч тугри чизик булади ва максад функция А нуктада энг кичик кийматга эришади.

А нуктанинг координаталари x_1 ва x_2 лар АВ ва АF тугри чизикларнинг тенгламаларидан тузилган системани, яъни

$$\left. \begin{array}{l} AB : a_{11} x_1^{(0)} + a_{12} x_2^{(0)} = b_{11} \\ AF : a_{21} x_1^{(0)} + a_{22} x_2^{(0)} = b_{12} \end{array} \right\}$$

ни биргаликда ечиш натижасида топилади.

6.3 n та номаълумли m та тенгламалар системасидан иборат чегаравий шартли ч.д. масалалари.

Энди чекланиш шартлари n номаълумли m та тенгламалар системасидан иборат булган чизикли дастурлаштириш масалаларини график усулда ечиш билан танишамиз.

Биз хозиргача чекланиш шартлари икки номаълумли m та тенгсизликлар системасидан иборат иборат булган чизикли дастурлаштириш масалаларини график усулда ечилишини курдик. Бу усул билан чекланиш шартлари n номаълумли m та тенгламалар системасидан иборат булган чизикли дастурлаштириш масалаларини $n - m = 2$ булганда ҳам ечиш мумкин. Хакикатан ҳам, бизга ушбу

$$Z_{\min} = \sum_{j=1}^n c_j x_j, \quad (2.5)$$

$$\left. \begin{array}{l} a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + \dots + a_{1n} x_n = b_1; \\ a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + \dots + a_{2n} x_n = b_2, \\ a_{m1} x_1 + a_{m2} x_2 + \dots + a_{mn} x_n = b_m \\ x_j \geq 0, j = 1, n, n - m = 2 \end{array} \right\} (2.6)$$

чизикли датурлаштириш масаласи берилган бўлсин. Куриниб турибдики, (2.6) да номаълумлар сони тенгламалар сонидан 2 та купдир, яъни $n = m + 2$ Шунинг учун, $x_1, x_2, \dots, x_m$ ларни эрксиз узгарувчилар деб қабул киламиз. (2.6) системани эрксиз узгарувчиларга нисбатан Гаусс усули билан ечсак, куйидагига эга бўламиз:

[illegible]

Энди (2.7) ни (2.5) га куйсак, максад функциямыз куйидаги

$$Z_{\min} = c'_0 + c'_{m+1} x_{m+1} + c'_{m+2} x_{m+2} \quad (2.8)$$

қуринишга келади. Ёчимларнинг манфий бўлмаслик шартлари, яъни $x_j \geq 0$, $j = \overline{1, n}$ ни назарда тутсак (2.7) ни қўйидагича ёзиш мумкин:

$$\left. \begin{array}{l} a'_{1,m+1} x_{m+1} + a'_{1,m+2} x_{m+2} \leq b'_1, \\ a'_{2,m+1} x_{m+1} + a'_{2,m+2} x_{m+2} \leq b'_2, \\ \\ a'_{m,m+1} x_{m+1} + a'_{m,m+2} x_{m+2} \leq b'_m \\ x_{m+1} \geq 0, x_{m+2} \geq 0 \end{array} \right\} \quad (2.9)$$

(2.8) - (2.9) масалани график усулда ечамиз. Чекланиш тенгсизликлари (2.9) ни каноатлантириб, максад функция (2.8) га минимум берувчи оптимал ечим x_{m+1}, x_{m+2} ни топиб, (2.6) га куйсак, (2.5) функцияга минимум берувчи $x_1, x_2, \dots, x_m$ ларнинг хам оптимал кийматларини топган бўламиз.

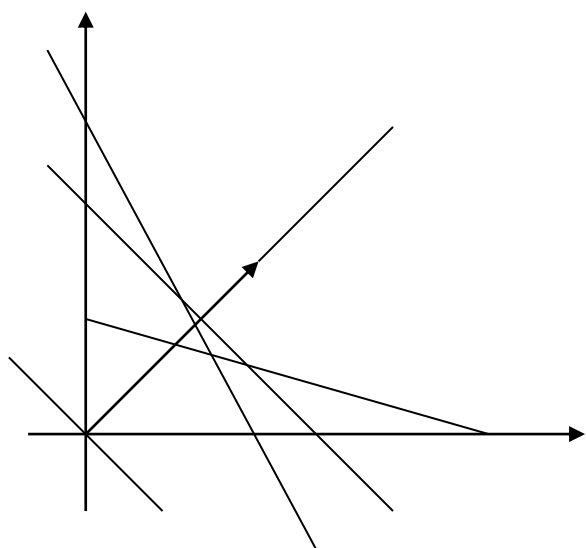
Мисол: $z=4x_1+6x_2$ функциянинг

$$\begin{aligned} 3x_1 + x_2 &\geq 9 \\ x_1 + 2x_2 &\geq 8 \\ x_1 + 6x_2 &\geq 12 \\ x_1 &\geq 0, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

чекланишлар системасини каноатлантирадиган минимум киймати топилсин.
 $L_1: 3x_1 + x_2 = 9$

$$L_2: x_1 + x_2 = 8$$

$L_3: x_1 + 6x_2 = 12, x_1 = 0, x_2 = 0$ чегаравий тугри чизикларни ясаймиз.



чизма-

Бу купбурчак юкоридан чегараланмаган. Купбурчакнинг учки нукталари A,B,C,D нукталарда жойлашган. $4x_1 + 6x_2 = 0$ тугри чизик В нуктада чегараланмаган купбурчакка таянч тугри чизигидир. $N(4,6)$ вектор ушбу тугри чизикка нормал вектор булиб, тугри чизикка перпендикуляр жойлашган. В нукта эса L_1 ва L_2 тугри чизикларнинг кесишиш нуктасидир, унинг координаталари тугри чизикларнинг тенгламаларидан иборат системани ечиб топилади.

$$3x_1 + x_2 = 9$$

$$x_1 + 2x_2 = 3$$

$$x_1 = 2, x_2 = 3$$

$B(2,3)$ нуктада функция минимум кийматга эришар экан

$$Z_{\min} = 4 \cdot 2 + 6 \cdot 3 = 26$$

САВОЛЛАР

1. Уринли ечимлар туплами деб нимага айтилади?
2. Чизикли дастурлаштириш масаласи узининг оптимал ечимига қайси нуктада эришади?
3. Чизикли дастурлаштириш масалаларини қачон график усулда ечиш мумкин?
4. Нормал вектор деб нимага айтилади?
5. Ч.Д. масаласи қачон максимумга эга бўлмайди?
6. Ч.Д. масаласи қачон минимумга эга бўлмайди?
7. Учки нукталар координатлари қандай топилади?
8. Таянч тугри чизик нима?
9. Қачон ч.д. масаласи ечими йук дейилади?
10. Уринли ечимлар туплами қандай туплам?

7-Маъруза. Симплекс усул.

РЕЖА.

7.1. Симплекс усулда ечиш мумкин бўлган дастурлаштириш масалалри синфи.

7.2. Симплекс усулнинг бирринчи қадами.

7.3. Топилган ечимни оптималликка текшириш.

7.4. Такрорланувчи кадам.

7.5. Симплекс усулни бажариш жараёни.

7.6. Мисол.

Адабиётлар 1,3,5,7,8,13

Таянч иборалар. Базис номаълум, эркин номаълум, оптимал ечим, кушимча номаълум.

7.1. Симплекс усулда ечиш мумкин бўлган дастурлаштириш масалалри синфи.

Чизикли дастурлаштириш масалалрида чекланишлар системаси фақат тенгламалардан иборат бўлганда симплекс усулда ечиш мумкин.

Агар чекланишлар системасида

$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n \leq b_1$ ($\geq b_1$) тенгсизлик катнашаётган бўлса мусбат кушимча номаълум $x_{n+1} \geq 0$ ни кушиб (айириб) тенглама қурилишига олиб келиш мумкин.

Куйдаги чизикли дастурлаштириш масаласи берилган булсин.

$$Z=c_1x_1+c_2x_2+\dots+c_nx_n\rightarrow\min \quad (1)$$

[illegible]

(2) тенгламалар системасини $x_1, x_2, \dots, x_n$ ларга нисбатан шундай ечиб оламизки тенгликнинг чап томонида катнашган номаълумлар унг томонда катнашмасин ва озод хадлари доимо мусбат бўлсин.

$$\begin{aligned} x_1 &= b^1_1 - (a^1_{1m+1}x_{m+1} + a^1_{1m+2}x_{m+2} + \dots + a^1_{1n}x_n) \\ x_2 &= b^1_2 - (a^1_{2m+1}x_{m+1} + a^1_{2m+2}x_{m+2} + \dots + a^1_{2n}x_n) \quad (3) \\ &\dots\dots\dots \\ x_m &= b^1_m - (a^1_{mm+1}x_{m+1} + a^1_{mm+2}x_{m+2} + \dots + a^1_{mn}x_n) \end{aligned}$$

7.2. Симплекс усулнинг бирринчи кадами.

(3) нинг чап томонидаги $x_1, x_2, \dots, x_m$ номаълумлар туплами чизикли дастурлаштириш масаласининг базиси дейилади ва у

$B = \{x_1, x_2, \dots, x_m, 0, 0, \dots, 0\}$ куринишда белгиланади, $x_1, x_2, \dots, x_m$ лар базис номаълумлар $x_{m+1}, x_{m+2}, \dots, x_n$ лар эса озод номаълумлар дейилади. (3)ни (1)га олиб ориб куйсак

$$Z = C_0' - ($$

$x_{m+1}=x_{m+2}=...=x_n=0$, кийматлар берсак, (3) дан $x_1=b'_1 \geq 0$, $x_2=b'_2 \geq 0$, $x_m=b'_m \geq 0$ ни хосил киламиз. Шундай килиб базис ечим деб аталган ушбу

$$B_1 = \{b_1, b_2, \dots, b_m, 0, 0, \dots, 0\} \quad (5)$$

уринли ечим хосил булади. Zнинг бу ечимдаги киймати куйидагига тенг

$$Z(B_1) = C'_0$$

7.3.Топилган ечимни оптималликка текшириш.

Бу масалада икки хол рўй бериши мумкин.

I (4) да хамма $c'_{m+1}, c'_{m+2}, \dots, c'_n$ сонлар манфий, у холда

$x_{m+1}=x_{m+2}=...=x_n=0$ шартда $Z(B_1)=C'_0$ минимум кийматга эришади, яъни (S) базис ечим оптимал ечим булади, чунки бирор $c'_j < 0$ ва $x_j \geq 0$ учун $c_j x_j > 0$ бўлади. Демак $Z=c'_0 - c'_j x_j > c'_0$ бўлади.

II (4) даги $c_{m+1}, c_{m+2}, \dots, c_n$ сонлар орасида мусбатлари бор. Масалан, $c_j > 0$ дейлик у вақтда $x_{m+1} = x_{m+2} = \dots = x_{j-1} = x_{j+1} = \dots = x_n = 0$, $x_j \geq 0$ деб олиб, x_j нинг кийматини орттира бориш ҳисобига

$Z = c'_0 c'_j x_j$ нинг кийматини камайтириш мумкин. Бу ҳолда (3) дан келиб чиқадиган куйидаги

$$\begin{aligned} x_1 &= b'_1 - a'_{1j} x_j \\ x_2 &= b'_2 - a'_{2j} x_j \\ &\dots\dots\dots \\ x_m &= b'_m - a'_{mj} x_j \end{aligned} \quad (6)$$

тенгламалардаги $x_1, x_2, \dots, x_m$ ларнинг бирортаси ҳам манфий булмаслиги керак.

Бу ерда ҳам 2 ҳол руй беради а) (6) да $a'_{1j}, a'_{2j}, \dots, a'_{mj}$ сонларнинг ҳаммаси мусбат эмас. $x_j \geq 0$ учун $a'_{kj} x_j \geq 0$ ($k=1, m$) булганидан $x_k = b'_k - a'_{kj} x_j \geq b'_k > 0$ дир.

Демак, $Z = c'_0 - c'_j x_j$ да $c'_j > 0$ ва $x_j \geq 0$ булгани учун x_j ни чексиз орттира бориш билан $\min z = -\infty$ га эга буламиз. Бундан эса, максад функция Z минимумга эришмаслиги келиб чиқади.

7.4. Такрорланувчи кадам.

б) (6) даги $a'_{1j}, a'_{2j}, \dots, a'_{mj}$ сонлар орасида мусбатлари бор. Масалан, $a'_{kj} > 0$ булсин. У ҳолда $x_k = b'_k - a'_{kj} x_j$ да x_j га b'_k / a'_{kj} дан катта киймат бериш мумкин эмас, акс ҳолда $x_k < 0$ булиб қолади. Бунда $b'_k / a'_{kj} \geq 0$ эканлиги равшан. Бундай қасрлар a'_{kj} орасида энг кичик b_i / a_{ij} булиб, a'_{ij} сон ҳал қилувчи элементдир. Қисқалик учун $b_i / a_{ij} = p$ белгилаш қиритамиз. (6) да x_i ни p - гача орттира оламиз, акс ҳолда $x_i < 0$ булишини қурдик. Озод нўмалумларга .

(Z) $x_{m+1} = x_{m+2} = \dots = x_{j-1} = x_{j+1} = \dots = x_n = 0$, $x_j = p$ (7) кийматларни бериб, базис номаълумларни куйдагича аниқлаймиз.

$$\begin{aligned} x_1 &= b'_1 - a'_{1j} p \\ x_2 &= b'_2 - a'_{2j} p \\ &\dots\dots\dots \\ (8) \quad x_i &= b'_i - a'_{ij} p \\ &\dots\dots\dots \\ x_m &= b'_m - a'_{mj} p \end{aligned}$$

Энди янги B_2 базисга утамиз:

$$B_2 = \{x_1, x_2, \dots, x_i, \dots, 0, 0, \dots, 0\}$$

Бу базис ечим (7) ва (8) дан тузилади ва унга мос $Z(B_2)$ нинг киймати куйидагига тенг булади;

$$Z(B_2) = c'_0 - c'_j \leq Z(B_1), \quad c'_j > 0$$

Энди (3) система ва максад функция (4) ни янги базис B_2 га мослаб езамиз.

Бунинг учун (3) даги

$$\left\{ \right.$$

$$x_i = b'_i - (a'_{im+1}x_{m+1} + \dots + a'_{ij}x_j + \dots + a'_{in}x_n)$$

тенгламани x_j -га нисбатан ечамиз.

$$x_j = b'_j / a'_{ij} - (a'_{im+1} / a'_{ij} x_{m+1} + \dots + 1/a'_{ij} x_i + \dots + a'_{in} / a'_{ij} x_n)$$

ва бу ифодани (3) нинг колган тенгламаларига куямиз. Хосил булган янги системани куйдаги курунишда езамиз.

$$x_1 = b''_1 - (a''_{1m+1}x_{m+1} + a''_{1m+2}x_{m+2} + \dots + a''_{1i}x_i + \dots + a''_{1n}x_n)$$

$$x_2 = b''_2 - (a''_{2m+1}x_{m+1} + a''_{2m+2}x_{m+2} + \dots + a''_{2i}x_i + \dots + a''_{2n}x_n)$$

$$(4) \dots\dots\dots$$

$$x_j = b''_j - (a''_{jm+1}x_{m+1} + \dots + a''_{jn}x_n)$$

$$x_m = b''_m - (a''_{mm+1}x_{m+1} + a''_{mm+2}x_{m+2} + \dots + a''_{mn}x_n)$$

Бу базиснинг ифодаларини (4) га куйиб, уни куйидаги курунишга келтирамиз

$$Z = c''_0 - (c''_{m+1}x_{m+1} + c''_{m+2}x_{m+2} + \dots + c''_jx_j + \dots + c''_nx_n)$$

Шу билан процесснинг биринчи боскичи тугади.

Кейинги боскич, яна шу боскични такрорлашдан иборат.

7.5. Симплекс усулни бажариш жараёни.

Шундай килиб симплекс учул куйидаги процессни ифодалайди:

1. Чекланишли тенгламалари системаси (2) ни (3) курунишга, максад функция (1) ни эса (4) курунишга келтирамиз.

2. Агар (4) да барча c'_{m+1}, c'_{m+2}, c'_n коэффицентлар манфий булса, B_1 базис нинг $\{b'_1, b'_2, \dots, b'_m, 0, 0, \dots, 0\}$ ечими оптимал булиб, бу ечимда $Z(B) = c'_0$ минимумга эришади.

3. (4) да $c'_{m+1}, c'_{m+2}, \dots, c'_n$ лар орасида мусбатлари мавжуд, маслан $c'_j > 0$ десак, $x_{m+1} = x_{m+2} = \dots = x_{j-1} = x_{j+1} = \dots = x_n = 0$ $x_j > 0$ кийматларда (3) система (6) курунишни олади. Агар (6) да барча коэффицентлар мусбат булмаган $\min z = -\infty$ келаб чикади, яъни z функция минимумга эришмайди.

4. (6) даги a_{kj} $k=1, m$ коэффицентларнинг мусбатлари мавжуд, яъни $a'_{2j} > 0$ десак, b'_i / a'_{ij} сонлар орасидаги энг кичиги булган b'_i / a'_{ij} оламиз. (3) системанинг x_i га нисбатан езилган тенгламасидан x_i ни аниклаб, (3) системани янги $B_2 = \{x_1, x_2, \dots, x_i, \dots, x_m, 0, \dots, 0\}$ базис ечимга нисбатан езиб 0 ни хосил киламиз, максад функция (4) ни эса (10) курунишда ифодалаймиз. Янги ноъмалумлар $x_1, x_2, \dots, x_{j-1}, x_i, x_{j+1}, \dots, x_n$ дан иборат булади.

Мисол. Ушбу

$$\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 + x_3 = 19 \\ 2x_1 + x_2 + x_4 = 13 \\ 3x_2 + x_5 = 15 \\ 3x_1 + x_6 = 18 \end{cases} \quad (1)$$

системанинг мусбат ечимлари орасидан

(2) $Z = -7x_1 - 5x_2$ функцияга минимум берувчи ечимини топинг.

Ечиш. Системани x_3, x_4, x_5 ва x_6 номаълумларга нисбатан ечамиз, яъни

$$\begin{cases} x_3=19-2x_1-3x_2 \\ x_4=13-x_2-2x_1 \\ x_5=15-3x_2 \\ x_6=18-3x_1 \end{cases} \quad (3)$$

Бу ерда x_3, x_4, x_5, x_6 лар базис $x_1=x_2=0$ да $x_3=19, x_4=13, x_5=15, x_6=18$ келиб чиқади. Шундай қилиб, базис деб аталган қуйидаги

$$B_1=\{0,0,19,13,15,18\}$$

уринли ечимга эга буламиз. $Z=-(7x_1+5x_2)$

(2) функциянинг бу ечимга мос қиймати

$$Z(B_1) = -7 \cdot 0 - 5 \cdot 0 = 0; \text{ булади.}$$

(2) дан Куруниб турибдики x_1 ва x_2 нинг қийматлари ошиши билан Z - камаяди. Яна (2) дан $5x_2$ га нисбатан $7x_1$ да Z тезроқ камайишини курамиз. Шу сабабли $x_2=0, x_1>0$ деб олиб x_1 га $x_1=6$ қиймат берамиз (чунки $x_6 \geq 0, 18-3x \leq 0, x_1 \leq 6$) $x_1>6$ булганда $x_3>0, x_4>0, x_5>0$ ва $x_6<0, x_2=0, x_1=6$ да $x_3>0, x_4>0, x_5>0$ ва $x_6=0$ булади

Энди янги x_1, x_3, x_4, x_5 базисга утиш қулай булиб x_1, x_3, x_4, x_5 - га нисбатан ечамиз.

$$\begin{cases} x_1=6-1/3x_6 \\ x_3=7+2/3x_6-3x_2 \\ x_4=1+2/3x_6-x_2 \\ x_5=15-3x_2 \end{cases} \quad (4)$$

(2) - Z -нинг бунга мос ифодаси

$$Z = -42 + 7/3x_6 - 5x_2 \quad (5)$$

$x_6=0, x_2=0$ булганда қуйидаги уринли ечимга эга буламиз

$$B_2\{6,0,7,1,15,0\}$$

базис ечим бунда

$$Z(B_2) = -42 < Z(B_1)$$

Лекин Z функция x_2 - ошиши билан камаяди.

x_6 - ошиши билан ошади. Шунинг учун $x_6=0$ ва $0 < x_2 \leq 1$ деб оламиз чунки $x_2 > 1$ да $x_4 < 0$ булади

x_1, x_2, x_3, x_5 - базисга утиш учун ушбу системани ҳосил қиламиз.

$$(6) \quad \begin{cases} x_1=6-1/3x_6 \\ x_2=1+2/3x_6-x_4 \\ x_3=7+2/3x_6-3(1+2/3x_6-x_4)=4-4/3x_6+3x_4 \\ x_5=15-3(1+2/3x_6-x_4)=12-2x_6+3x_4 \end{cases}$$

Бунинг иккинчи тенгламасини $Z = -42 + 7/3x_6 - 5x_2$ га олиб бориб қуйсак қуйидагига эга буламиз

$$Z = -47 + 5x_4 - x_6 \quad (7)$$

$x_4=0, x_6=0$ булганда янги базис ечим

$$B_3 = \{6, 1, 4, 0, 15, 0\}$$

ни хосил киламиз. Бу ечимда

$$Z(B_3) = -47$$

Энди (7) эътибор берсак , x_6 ортганда Z нинг камайишини курамиз. Бирок $x_4=0$ да $x_1 \geq 0$, $x_2 \geq 0$, $x_3 \geq 0$, $x_5 \geq 0$ шартлар бузулмаслиги учун (6) дан x_6 ни 3 гача ортиришимиз мумкин $x_6 > 3$ булса $x_3 < 0$ $x_6 = 3$ да $x_3 = 0$ булади.

x_1, x_2, x_5, x_6 базисга утиш учун (6) дан ушбу тенгликни хосил киламиз.

$$x_6 = 3 + 9/4 x_4 - 3/4 x_3$$

$$\begin{cases} x_1 = 5 - 3/4 x_4 + 1/4 x_3 \\ x_2 = 3 + 3/2 x_4 - 3/4 x_3 \\ x_5 = 6 - 3/2 x_4 - 3/2 x_3 \end{cases}$$

Бу ифодани (7) га куйсак

$$Z = -47 + 5x_4 - 3 - 9/4 x_4 + 3/4 x_3 = -50 + 3/4 x_3 + 11/4 x_4$$

$x_3 = 0$, $x_4 = 0$ булганда $B_4 = \{5, 3, 0, 0, 6, 3\}$

Бу ечимда Z нинг киймати

$$Z(B_4) = -50 \quad x_3 \text{ ва } x_4 \text{ ларнинг коэффицентлари } Z(B_n) = -50$$

оптимал ечим экан.

Саволлар.

1. Симплекс усулда кандай дастурлаштириш масалалари ечилади?
2. Базис номаълумлар деб кандай номаълумлага айтилади?
3. Эркин номаълумлар деб кандай номаълумларга айтилади?
4. Качон симплекс усулда ечилаётган масаланинг ечими йук деб айтилади?
5. Симплекс усулда ечиш қачонгача давом этади?
6. Симплекс усулда қачон минимумга эришилган дейилади?
7. Симплекс усулда қачон максимумга эришилган дейилади?
8. Симплекс усулнинг мураккаблик томонлари нимада?
9. Киритилган қушимча номаълум кандай маънога эга?
10. Озод ҳадлар манфий булаши мумкинми?

8-Маъруза.

ЧИЗИКЛИ ДАСТУРЛАШТИРИШНИНГ СИМПЛЕКС УСУЛИ

ЖАДВАЛ

РЕЖА

8.1 Симплекс усулда ечиш мумкин булган масалалар синфи

8.2 Симплекс жадвални тузиб олиш.

а) "базис" устунида факатгина бирлик матрицани ташкил этувчи
үзгарувчилар ёзилади;

б) мос равишда узгарувчилардан олдин ёзилган c_j сони шартли равишда максад функциясидаги x_j узгарувчиларнинг коэффицентлари дейилади;

в) "режа" устунидаги элементлар (4) тенгламалар системасининг озод хадлари билан мос тушади. Шунинг учун базисга кирмаган узгарувчилар $x_1=x_2=\dots x_n=0$ булиб, $x_{n+1}=b_1, x_{n+2}=b_2, \dots, x_{n+m}=b_m$, каби булади.

Булар базисга кирмаган ечимдаги хар бир x нинг кийматлари оркали аникланади;

г) жадвалнинг колган элементлари (4) тенгламалар системасининг коэффицентларига тенг булади;

д) режа устунининг $(m+1)$ - каторига чизикли формадаги максад функциясининг киймати ёзилади. Бу киймат берилган таянч режа оркали топилади.

Z_0 нинг киймати куйидагича топилади:

$$Z_0 = \sum_{i=1}^n c_i a_{ij}, (j = \overline{1, m}); \quad (13)$$

$C_i = 0$ булганда $z_0 = 0$ булади.

Z_j нинг киймати s векторнинг x_j га скаляр купайтмаси оркали топилади:

$$z_j = \sum_{i=1}^m c_i a_{ij}, (j = \overline{1, m}) \quad (14)$$

е) $(m+1)$ каторнинг 1 дан бошлаб k гача хамма j элементлари куйидагича топилади:

$$z_j - c_j = (c_{n+1}a_{1j} + c_{n+2}a_{2j} + \dots + c_{n+m}a_{mj}) - c_j \quad (15)$$

$z_j=0$ Агар $x_{m+1}, x_{m+2}, \dots, x_{n+m}$ узгарувчилар максад функциясида "нол" коэффицентлар билан катнашса булса, $z_j - c_j = -c_j$ тенглик хамма $j = \overline{1, m}$ лар учун уринли булади.

8.3 Кейинги жадвалга утиш 2. Дастлабки таянч режанинг оптималлиги текширилади. Агар $(m+1)$ каторда манфий сонлар булмаса, яъни хамма $j = \overline{1, m}$ лар учун

$$z_j - c_j \geq 0 \quad (16)$$

шарт бажарилса, режа оптимал хисобланади. Агар $(m+1)$ каторнинг хеч булмаганда биронта элементи манфий булиб, унга мос келадиган устунда хеч булмаса битта мусбат коэффицент мавжуд булса, максад функциянинг киймати каттарок булган бошка таянч режа мавжуд эканлигини билдиради.

3. Агар $(m+1)$ каторда бир канча манфий сонлар мавжуд булса, аввало бу манфий сонлардан базисга киргани ажратиб олинади.

Бунинг учун $(m+1)$ - катордаги абсолют киймат жихатидан энг катта манфий сон танлаб олинади. Агар бундай сонлар бир нечта булса ва улардан кайси бири максад функциясини энг катта кийматга интилтирса, шу манфий сон танлаб олинади.

Умуман олганда $(m+1)$ - катордаги манфий сонлар киймат жихатидан фаркланади. Шунинг учун режага максад функциясини энг катта кийматга эриштирадиган узгарувчи киритилади. Бу эса дастлабки таянч режани оптимал режага утказиш боскичларини камайтиради.

4. Фараз килайлик, a_{ij} узгарувчи базисга киритилсин. Бунинг учун базисдан кайси узгарувчи чикиб кетишини аниклаш керак.

Ушбу

$$\frac{b_1}{a_{1j}}, \frac{b_2}{a_{2j}}, \dots, \frac{b_i}{a_{ij}}, \dots, \frac{b_m}{a_{mj}} \quad (17)$$

нисбатлардан энг кичиги базисдан чикиб кетадиган узгарувчининг каторини курсатади. Фараз килайлик бу катор i катор булсин. Шунинг учун x_j узгарувчи базисдаги x_{n+j} узгарувчининг урнини олади. a_{ij} коэффициент бош элемент булади.

5. x_j киритилган катор ёрдамида янги симплекс жадвал тузилади. Хал килувчи i катор элементлар ёрдамида куйидагилар хисобланади:

$$a'_{ir} = \frac{a_{ir}}{a_{ij}}, b'_i = \frac{b_i}{a_{ij}} \quad (r = 1, n). \quad (18)$$

6. Матрицанинг колган барча элементлари коэффициентлари хам куйидаги формула ёрдамида аникланади:

$$a'_{pr} = a_{pr} - a_{pj} \cdot a_{pj} \cdot a'_{ir} \quad (19)$$

7. Агар хал килувчи катор (ёки устун) да нолли элементлар булса, мос равишда шу катор (устун) янги жадвалга узгаришсиз кучирилади.

8. Янги вариант хисоблашлари тамом булгандан сунг яна $(m+1)$ -катор анализ килинади ва юкоридаги жараён 2-кетма-кетликдан бошлаб такрорланади.

8.4 Оптимал ечимни топиш.

Базисга кирмай колган каторга нолга тенг булган айрим узгарувчилар оптимал режада булиши мумкин. Бундай холларда оддий усуллар ёрдамида шу узгарувчини базисга киритиб янги режани хосил килиш мумкин. Агар иккита ёки бир нечта оптимал режалар мавжуд булса, улардан хохлаган биттасини оптимал режа деб кабул килиш мумкин.

Шуни эслатиб утиш керакки, агар $\frac{b_i}{a_{ij}}$ нисбатларнинг энг кичиги

бир нечта булса, у холда уларнинг ичидан уз хал килувчи элементиға кура кейинги устун элементлари энг кичиг нисбатда булган катор танланади.

Агар яна бир хил энг кичиг нисбатлар мавжуд булса, унда $\frac{b_i}{a_{ij}} \frac{b_i}{a_{ij}}$ ларнинг

энг кичигидан факат биттасини олиб, шу жараенни яна такрорлаш керак.

Чизикли дастурлаштириш масаласини ечимини Симплекс усули билан топиш бир неча боскичдан иборат эканлигини биз юкорида куриб утдик. Бу усулнинг асосий кийинчилиги хар бир боскичда янги базисға нисбатан максад функция ва чекланиш шартларини кайтадан езиб чикишдан иборатдир. Агар шу боскичларнинг хаммаси Симплекс жадваллар ердамида бажарилса чизикли дастурлаштириш масаласини симплекс усулда ечиш анча осонлашади.

Мисол. Ушбу

$$\begin{aligned} x_1 + x_2 - 2x_5 &= 1 \\ x_2 - 2x_4 + x_5 &= 2 \\ x_3 + 3x_4 + x_5 &= 3 \end{aligned} \quad (1)$$

Системанинг манфий булмаган ечимлари орасидан

$$Z = 0 + x_4 - x_5 \quad (2) \text{ функцияға минимум киймат берувчи}$$

ечимини топинг.

Ечиш. Жадвал тузиш учун (1) ва (2) ни

$$\begin{aligned} x_1 + x_4 - 2x_5 &= 1 \\ x_2 - 2x_4 + x_5 &= 2 \\ x_3 + 3x_4 + x_5 &= 3 \\ z - x_4 + x_5 &= 0 \end{aligned} \quad \text{куринишда езиб оламыз.}$$

(1) системани x_1, x_2, x_3 га нисбатан осонгина ечиш мумкин. Шунинг учун бу номаълумларни системанинг базис номаълумлари деб кабул киламыз.

Базис номаълумлар x_1, x_2, x_3 ва z ларни жадвалнинг 1 чи устунига, озод хадларни 2 чи устунига, x_1 нинг коэффицентларини 3 чи устунга ва x_4, x_5 нинг коэффицентларини охирги устунга езиб куйидаги 1 жадвалга эға булади.

Базис номаълум.	Эрки - x_4	Номаълумлар - x_5	Озод хадлар
x_1	1	-2	1
x_2	-2	1	2
x_3	3	1	3
Z	-1	1	0

Минимумни (максимумни) топиш талаб этилаётганлиги учун Z сатрдаги мусбат (манфий) коэффицентлардан абсолют киймат жихатидан энг каттасини танлаб оламыз. Бизнинг мисолимизда x_5 устундаги 1 сони

булади. Озод хадлар устундаги коэффициентлари шу устундаги мос мусбат коэффициентлар булган нисбатини энг кичигини танлаб оламиз.

$$\min \{ 2/1; 3/1 \} = 2$$

Шу устунни хал килувчи устун килиб оламиз. Хал килувчи устун ва сатр кесишмасида турган элемент бош элемент дейилади. Кейинги жадвал куйидаги тартибда тулдирилади.

- 1) x_2 ва x_5 ларнинг урни алмаштириб езилади.
- 2) Бош элемент узига тескари микдор билан алмаштирилади.
- 3) Хал килувчи устун бош элементга булиниб тескари ишора билан езилади.
- 4) Хал килувчи сатр элементлари бош элементга булиб езилади.
- 5) Колган барча элементлар туртбурчак формуласи билан топилади.

2 - жадвал.

Базис номаълумла р	Эрки - x_4	Номаълумлар - x_2	Озод хадлар
x_1	-3	2	5
x_5	-2	1	2
x_3	5	-1	1
Z	1	-1	-2

Z сатрдаги барча коэффициентлар манфий (мусбат) чикса оптимал ечим топилган булади, аммо жадвалнинг бу сатрида 1 мусбат коэффициент бор.

$$\min \{ 1/5 \} = 1/5$$

3 - жадвал.

Базис номаълумла р	Эрки - x_3	Номаълумлар - x_2	Озод хадлар
x_1	-0,6	2,6	4,4
x_5	0,4	0,6	2,4
x_4	0,2	-0,2	0,2
Z	0,2	0,8	-2,2

Бу жадвалда оптимал режа топилди. $x_1=4,4$, $x_5=2,4$, $x_4=0,2$, $x_3=x_2=0$ да $Z_{\min} = -2,2$ булади.

Саволлар.

1. Бош элемент кандай танлаб олинади?
2. Хал килувчи устун кандай танлаб олинади?

- 3.Хал килувчи сатр элементлари кандай топилади?
- 4.Симплекс жадвал усулида қачон масала оптимал ечимга эришган дейилади?
- 5.Қачон масаланинг $\max(\min)$ қиймати йук деб айтилади?
- 6.Жадвалда озод хад манфий булиши мумкинми?
- 7.Эркин номаълумлар кандай қийматга эга булади?
- 8.Базис номаълумлар қиймати кандай топилади?
- 9.Максад функциянинг қиймати нимага тенг булади?
- 10.Қачон масаланинг ечими йук дейилади?

9-Маъруза. Сунъий номаълумлар усули (М – симплекс усули)

Режа:

- 9.1.Сунъий номаълумлар усули билан ечиладиган масалалар синфи.**
- 9.2.Сунъий номаълум киритиш.**
- 9.3.Симплекс жадвал тузиб олиш.**
- 9.4.Сунъий номаълумларни йукотиш.**
- 9.5.Озука рационали масаласи.**
- 9.6.Масаланинг ечимини иктисодий таҳлил қилиш.**

Адабиётлар 1,7,14

Таянч ибралар. Сунъий номаълумлар, М-сони. Реал коэффицентлар, М-ли коэффицентлар.

9.1.Сунъий номаълумлар усули билан ечиладиган масалалар синфи.
Биз илгари ҳамма чегара шартлари « $\leq$ » қуринишида булган масалаларни ечилиш жараенини қуриб утдик. Чизикли дастурлаштириш масалалари чегара шартларида учрайдиган катта еки тенг қуринишларида булиб , базис номаълумни ажратиб олиш қийин булган масалаларни ечиш усулини қуриб чиқамиз.

Чекланишлар системаси $\geq$ тенгсизликлардан иборат булганда тенгламага айлантириш учун қушимча номаълумлар „-“ ишора билан киритилади. Бу номаълумни базис қилиб олсак унғ томондаги озод номаълум манфий булиб қолади. Бу деган суз масаланинг ечими манфий булади, бу эса масаланинг иктисодий маъносига тугри келмайди.

9.2.Сунъий номаълум киритиш. Бундай ҳолатдан қутулиш учун чегара шартлари системасидаги манфий ишорали қушимча

номаълум булган тенгламаларга мусбат ишора билан сунъий номаълумлар киритамиз ва буларни $V_1, V_2, \dots, V_n$ лар билан белгилаб оламиз. Бу номаълумлар ҳам максад функцияга киритилади, лекин булар ечимга кирмаслиги учун, уларнинг коэффицентларига шундай катта киймат бериладики, масаланинг ечилиши жараенида солиштириладиган хар кандай сондан ҳам катта булсин.

Бундай талабнинг куйилиши сунъий номаълумлар дастурдан чикарилиб оптимал ечимга кирмаслигини ва иктисодий маъносининг бузилмаслигини таъминлайди . булар оптимал дастурнинг топилишини енгиллаштиради холос. Сунъий номаълумларнинг коэффицентлари максад функцияга M – белгиси билан киритилади. Агар куйилган масала максимумга ечилса M – сони максад функцияга манфий ишора билан минимумга ечилганда эса мусбат ишора билан киритилади.Максад функциядаги сунъий номаълумлардан кутилиш учун чекланишлар системасини $V_1, V_2, V_3, \dots$ ларга нисбатан ечиб олиб максад функцияга олиб бориб куямиз Сунъий номаълумлар ва M – сони оддий иктисодий маънога эга $V_1, V_2, V_3, \dots$ лар ресурсларнинг бир кисми M – эса ресурсларнинг етишмаслиги сабабли ишлаб чиқаришнинг камайишини, самарадорликнинг пасайишини билиради .

9.3.Симплекс жадвал тузиб олиш.

Масалани симплекс жадвал ердамида ечамиз. Жадвалнинг $m - 1$ каторида номаълумларнинг реал коэффицентлари $m - 2$ каторда эса M – коэффицентлари жойлашади . Бу жадвал ҳам оддий симплекс жадвалдек ечилади факат олдин M – микдорни чиқаришимиз керак . Хал килувчи устунни $m - 2$ катордаги мусбат(максимум) , манфий (минимум) сонлар ичидан абсалют киймати жихатидан энг каттасига караб танлаб олинади. Агар икки ва ундан ортик устунда бир хил катта сон мавжуд булса у холда хал килувчи устунни ушбу устунларнинг $m - 1$ каторидаги абсалют киймати жихатидан энг кичиги (максимум), каттаси (минимум) турган устун танланади. Шу устундаги эркили номаълум баъзисга киритилади ва алмашиши керак булган сунъий номаълум ташлаб юборилади.Шу тарика базисдан сунъий номаълумлар йукотилади.

9.4.Сунъий номаълумларни йукотиш .

$m - 2$ сатр элементлари ердамида хал килувчи устунни танлаш давом эттирилади токи биринчидан базисдаги сунъий номаълумлар йуколгунча, иккинчидан базисда сунъий номаълумлар булган холда $m - 2$ каторда(минимум) бирорта ҳам мусбат, (максимум) бирорта ҳам манфий ишорали элемент колмагунча.

Биринчи холатда базисдан сунъий номаълумлар йукотилиши билан бирвактта $m - 2$ катордаги ҳамма элементлар 0 га айланади. Бундай ечимни биз бошлангич ,яъни таянч режа деб олиб оптимал ечимини топишга киришамиз.

Иккинчи ҳолатда эса масала ечимга эга бўлмайди .

9.5.Озука рацион масаласи. Хужаликда ем хашакдан омукта .силос, сомон , пичан.сенаж ва лавлагн бор булсин. Бу ем – хашаклардан огирлиги 500кг, кундалик сути 12 литр, сутнинг еглилиги 3.8фоиз булган согин сигирга рацион тузиш талаб килинсинки, бу рацион сигирнинг озукa моддаларга булган талабини каноатлантисин, шу билан бирга таннархи энг арзон булсин. Согин сигир бундай махсулдорликни саклаб туриши учун бир кунда камида 10.6 озукa бирлиги ,1060 гр хазм буладиган протеин хамда 450 мгр каротин берилиши керак булади колган озукa моддаларни эса кушимча равишда бериш кузда тутилади.

Хужаликда 1кг ем- хашакнинг таннархи омукта 19 сум,пичан10сум,сомон 3сум, силос 5сум, сенаж 7сум, лавлагн 4 сумни ташкил этсин.

Бу ем- хашаклар таркибида куйидаги туйимли моддалар сакланган булсин .

	озукa бирлиги кг	хазм буладиган протеин,гр	каротин, мгр
омукта	1.1	73	6.8
пичан	0.46	43	12
сомон	0.31	17	2
силос	0.2	14	20
сенаж	0.35	71	40
лавлагн	0.12	9	0.1

Бу масалада туйимлилиги жихатидан бир хил булган озукa рационини ем – хашакнинг хар – хил богланишида тузиш мумкин . Бунинг учун куплаб вариантдаги рацион тузиш имкониятидан оптимал рационни топиш талаб килинади .Фараз килайлик озукa рационига x_1 омукта, x_2 кг пичан, x_3 кг сомон, x_4 кг силос , x_5 кг сенаж ва x_6 кг озукa лавлагиси киритилади деб, у холда рацион таркибида нормативдан кам булмаган туйимли моддалар булсин деган талабни куидагича езиш мумкин .

$$\begin{cases} 1.1 x_1 + 0.46x_2 + 0.31 x_3 + 0.2x_4 + 0.35x_5 + 0.12x_6 \geq 10.6 \\ 73x_1 + 43x_2 + 17x_3 + 14x_4 + 71x_5 + 9x_6 \geq 1060 \end{cases}$$

$$6.8x_1 + 12x_2 + 2x_3 + 20x_4 + 40x_5 + 0.1x_6 \geq 475$$

Номаълумларнинг манфий булмаслик шарти қуйилган бўлсин.

$$x_1 \geq 0; \quad x_2 \geq 0; \quad x_3 \geq 0; \quad x_4 \geq 0; \quad x_5 \geq 0; \quad x_6 \geq 0; \quad (2)$$

Масаланинг мақсади эса, қуйидаги чизикли функцияни минимал қийматини топишдир:

$$Z = 19x_1 + 10x_2 + 3x_3 + 5x_4 + 7x_5 + 4x_6 \rightarrow \min (3)$$

Бу масалани ечиш учун чегара шартлари системасини (1), қушимча номаълумлар $x_7 \geq 0; \quad x_8 \geq 0; \quad x_9 \geq 0$ киритиш йули билан каноник қурилишига келтирамиз:

$$\left\{ \begin{array}{l} 1.1x_1 + 0.46x_2 + 0.31x_3 + 0.2x_4 + 0.35x_5 + 0.12x_6 - x_7 + 0x_8 + 0x_9 = 10.6 \\ 73x_1 + 43x_2 + 17x_3 + 14x_4 + 71x_5 + 9x_6 + 0.7x_7 + -x_8 + 0x_9 = 1060 \\ 8x_1 + 12x_2 + 2x_3 + 2x_3 + 20x_4 + 40x_5 + 0.1x_6 + 0x_7 + 0x_8 - x_9 = 475 \end{array} \right.$$

Бу ерда x_7 – рацион таркибидаги озука бирлигининг 10.6 дан ортик қисмини, x_8 эса рацион таркибидаги хазм буладиган протейннинг 1060 грамдан ошқанда қисмини, x_9 номаълум эса рацион таркибидаги каротин микдорининг 475 кг дан ортик қисмини билдири.

Қушимча номаълумлар олдидаги коэффициентлар -1, чунки ($\geq$) қурилишидаги чегара шартларини каноник қурилишига келтириш учун ҳамма вақт қушимча номаълумлар манфий ишора билан киритилади.

(4) тенгламалар системасидан биринчи тенгламани қуйидагича езиб оламиз:

$$10.6 + x_7 = 1.1x_1 + 0.46x_2 + 0.31x_3 + 0.2x_4 + 0.35x_5 + 0.12x_6$$

Бу тенгламадан қурилиб турибдики. ҳамма озука турларидаги (омухта, пичан, сомон, силос, сенаж ва лавлаги) озука бирлиги $10.6 + x_7$ га тенг.

Агар $x_7 = 0$ бўлса, у ҳолда ҳамма ем – хашакдан 10.6 га тенг озука бирлиги олинади, агарда, x_7 нолдан катта бўлса, ҳамма ем – хашакдан 10.6 дан кўп озука бирлиги олинади. Бу ерда оддий бошланғич ечими йук ва биринчи симплекс жадвалини тузишда қийинчилик туғилади. Қийинчилик шундаки, (4) тенгламалар системаси учун $x_1 = x_2 = x_3 = x_4 = x_5 = x_6 = x_7 = 0$ ечим $x_7 = -10.6; \quad x_8 = -1060; \quad x_9 = -475$ ни беради ва бу ерда $x_7 < 0, \quad x_8 < 0, \quad x_9 < 0$ бўлиши, масаланинг шарти бўйича ҳеч қандай математик еки иктисодий жихатдан мумкин эмас. Бундай ҳолатдан қутилиш учун чегара шартлари системасидаги манфий ишорали қушимча номаълум бўлган тенгламаларга (чегара шартларининг бошланғич ҳолатдаги тенглик

куринишидаги тенгламаларга ҳам) мусбат ишора билан суъний номаълумлар киритамиз ва буларни V_1, V_2, V_3 билан белгилаб оламиз. Шуни айтиш керакки, (1) тенгсизликлар системасини тенглик куринишига келтириш учун киритилган кушимча номаълумлар билан бир каторда каралиб, махсад функциясига ноль коэффициент билан киритилавди. Суний номаълумлар киритилиши натижасида (4) тенгламалар системаси куйидаги куринишни олади.

$$\left\{ \begin{array}{l} 1.1x_1 + 0.46x_2 + 0.31x_3 + 0.2x_4 + 0.35x_5 + 0.12x_6 - x_7 + 0x_8 + 0x_9 + \\ + V_1 + 0V_2 + 0V_3 = 10.6 \\ 73x_1 + 43x_2 + 17x_3 + 14x_4 + 71x_5 + 9x_6 + 0x_7 - x_8 + 0x_9 + \\ (6) \quad + 0V_1 + V_2 + 0V_3 = 1060 \\ 6.8x_1 + 12x_2 + 2x_3 + 20x_4 + 40x_5 + 0.1x_6 + 0x_7 + 0x_8 - x_9 + \\ + 0V_1 + 0V_2 + V_3 = 475 \end{array} \right.$$

номаълумларнинг манфий булмаслик шарти факатгина X – номаълумларга таалукли булмасдан, балки сунъий V_1, V_2, V_3 номаълумларга ҳам талуклидир.

$$X_1 \geq 0; X_2 \geq 0; X_3 \geq 0; X_4 \geq 0; X_5 \geq 0; X_6 \geq 0; X_7 \geq 0; X_8 \geq 0; \\ X_9 \geq 0; V_1 \geq 0; V_2 \geq 0; V_3 \geq 0; \quad (7)$$

Энди (6) тенгламалар системасидан (7) шартларни каноатлантирадиган ечимни топиш мумкин:

$$X_1 = 0; X_2 = 0; X_3 = 0; X_4 = 0; X_5 = 0; X_6 = 0; X_7 = 0; X_8 = 0; \\ X_9 = 0; V_1 = 10.6; V_2 = 1060; V_3 = 475; \quad (8)$$

Сунъий номаълумлар киритилган масала бошлангич масала учун ҳам оптимал ечимга эга булишлиги учун, функционалга киритилади. Лекин булар ечимга кирмаслиги учун буларнинг коэффициентларига шундай катта кийматлар бериладики, кайсики масалани ечилиш жараенида солиштириладиган хар кандай сондан ҳам катта булсин. Бундай талабнинг куйилиши сунъий номаълумлар дастурдан чикарилиб, оптимал ечимга кирмаслиги ва иктисодий маъносининг бузилмаслигини таъминлайди. Булар оптимал дастурнинг топилишини енгиллаштиради холос. Сунъий номаълумларнинг коэффициентлари чизикли функционалга M белгиси билан киритилади. Агар куйилган масала максимумга ечилса, M сони функционалга манфий ишора билан киритилади, минимумга ечилганда эса мусбат ишора билан киритилади.

Сунъий номаълумлар билан масаланинг ечиш усули адабиётларда M -усули номини олган.

М -усули шартли ном , лекин, масалаларни симплекс усули билан ечишда катта ахамиятга эга, функционалга сунъий номаълумлар киритилгандан кейин куйидаги курунишда булади :

$$Z = 19 X_1 + 10 X_2 + 3 X_3 + 5 X_4 + 7 X_5 + 4 X_6 + 0 X_7 + 0 X_8 + 0 X_9 + M (V_1 + V_2 + V_3) \longrightarrow \min \quad (9)$$

Функционалдаги сунъий номаълумлардан кутилиш учун (6) тенгламалар системасидан V_1, V_2, V_3 ларни киймати топамиз ва буларнинг йигиндисини оламиз :

$$\begin{aligned} V_1 &= 10.6 - (1.1X_1 + 0.46X_2 + 0.31X_3 + 0.2X_4 + 0.35X_5 + 0.126) + X_7 \\ V_2 &= 1060 - (73X_1 + 43X_2 + 17X_3 + 14X_4 + 71X_5 + 9X_6) + X_8 \\ V_3 &= 475 - (6.8X_1 + 12X_2 + 2X_3 + 20X_4 + 40X_5 + 0.1X_6) + X_9 \\ V_1 + V_2 + V_3 &= 1545.6 - (80.9X_1 + 55.46X_2 + 19.31X_3 + 34.2X_4 + \\ &+ 111.35X_5 + 9.22X_6) + X_7 + X_8 + X_9. \end{aligned}$$

Бу топилган кийматни функционалга куйсак куйидагига эга буламыз.

$$Z = 19 X_1 + 10 X_2 + 3 X_3 + 5 X_4 + 7 X_5 + 4 X_6 + M [1545.6 - (80.9 X_1 + 55.46 X_2 + 1931 X_3 + 34.2 X_4 + 111.35 X_5 + 9.22 X_6) + X_7 + X_8 + X_9] = 1545.6M - [(80.9M - 19)X_1 + (55.46 M - 10) X_2 + (19.31 M - 3)X_3 + (34.2 M - 5) X_4 + (111.35 M - 7)X_5 + (9.22 M - 4) X_6] + M X_7 + M X_8 + M X_9 \longrightarrow \min . \quad (10)$$

Сунъий номаълумлар ва М сони оддий иктисодий маънога эга булиб , V1 – озука бирлигининг бир кисми, V2 -- хазм буладиган протейннинг бир кисми булиб , V3-каротиннинг бир кисми, М эса ем – хашакнинг етишмаслиги туфайли етарли озука моддалар билан таъминланмаслигидан сигирларнинг махсулдорлигини пасайишини билдиради. Бу эса хужалик учун шунчалик муҳимки , ем- хашаклар билан етарлича таъминлаш учун хужалик ҳар қандай ҳаражатга розидир.

Бошлангич ечимни , яъни (8) ни ифодаладиган биринчи симплекс жадвалини тузамиз .

1 – жадвал

		Б а з - и с	С J		1 9	10	3	5		4				
				X 1	X 2	X 3	X 4		X 6		X 8			

	V 1	M		1 , 1	0, 46	0, 31	0 , 2		0 , 1 2				30,28
	V 2	M		7 3	43	17	1 4		9				14,92
	V 3	M		6 , 8	12	2	2 0		0 , 1				11,87
	m+1		0	-19	-10	-3	-5	-7	-4	0	0	0	
	m+2	1545,	5,6M	80,9M	55,46M	19,31M	34,2M	111,	9,22M	-M	-M	-M	

Бу жадвалга базисга сунъий номаълумлар киритилган , озод сонлар эса b_j устунида урин олган , номаълумлар олдидаги коэффицентлар (4) тенгламалар системасидан функционалнинг койфицентлари эса (10) ифодадан олинган . озукалар реал бахога эга , кушимча номаълумлар ноль бахога , сунъий номаълумлар эса M бахога эга булиб , буларни фарк килиш учун икки каторга ёзилган $m+1$ каторда номаълумларнинг реал бахолари , $m+2$ каторда эса M бахолар урин олган.

Бу ерда биз сунъий номаълумлар устунини келтирмадик , чунки коида буйича масаланинг ечилиш жараёнида базисдан чиқарилган сунъий номаълум узининг маъносини йукотади ва шу устун ташлаб ёзилар эди.

1—жадвал ҳам хар кандай симплекс жадвал катори ишланади , факатгина олдин рацион таркибдаги M микдорни чиқариш лозим . бу ерда базисга кайси номаълумни киритиш мезони (хал килувчи устунни танлаш) булиб, $m+2$ катордаги мусбат сонлар ичидан абсалют киймат жихатидан энг каттаси хизмат килади ва бу сон турган устун хал килувчи устун деб олинади. Натижада шу устунни аникловчи номаълум базисга киритилади. Агар икки ва ундан ортик устунда бир хил сон мавжуд булса , у холда хал килувчи устунни ушбу устунларнинг $m+1$ каторидаги абсалют киймати жихатидан энг кичиги турган устун танланади. Шу тарика базисдан сунъий номаълумлар йукотилади. $m+2$ устун элементлари ёрдамида хал килувчи устунни танлаш давом эттирилади , токи биринчидан , базисдаги сунъий номаълумлар йуколгунча, иккинчидан,

Биринчи ҳолатда базисда сунъий номаълумлар йукотилиши билан бир вақтда $m+2$ катордаги ҳамма элементлар нолга айланади. Бундай ечимни биз бошланғич яъни , таянч режа деб билиб, оптимал ечимни топишга киришамиз. Иккинчи ҳолатда эса, масала ечимга эга бўлмайди.

Бизнинг мисолимизда $m+2$ катордаги мусбат сонлар ичида энг каттаси 111,35 демак, x_5 устунни хал килувчи устун деб танланади ва x_5 узгарувчи эса базисга сунъий номаълум урнига киритилади. Чунки, энг кичик симплекс муносабат $b_j / a_{ij} = 11,7$ га тенгдир. Шундай қилиб, хал килувчи устун билан хал килувчи катор кесишишида турган катор 40 сони хал килувчи элемент деб олинади ва бу элемент ердамида бир кадам симплекс қайта тузишни куллаш натижасида иккинчи симплекс жадвалга ўтамир.

Оптимал рационга 22.029 кг сомон , ҳамда 10.776 кг сенаж киритилиши керак булади , у холда рационнинг таннархи 141.405 сумни ташкил килади . Бу ерда шуни айтиб утиш керакки , оптимал рацион таркибидаги хазм буладиган протеин нормадан 69.823 граммга ортик булар экан. Колган ем – хашакнинг рационининг таркибига кирмаслигини эса , уларнинг таннархи баланд бўлиб , озукадорлиги пастлигида деб тахлил қилиш мумкин.

[illegible]

6- жадвал

	базис	cj	bj	19	10	3	5	7	4	0	0	0	
				X1	X2	X3	X4	X5	X6	X7	X8	X9	
	X8	0	79.427	-13.084	-5.376	0	22.649	0	-3.334	-45.982	1	-1.372	
	X3	3	22.029	-3.557	1.213	1	0.085	0	0.407	-3.418	0	0.029	
	X5	7	10.776	-0.007	0.239	0	0.495	1	-0.017	0.17	0	-0.026	
-1			141.405	-8.383	-4.683	0	-1.273	0	-1.902	-9.059	0	-0.009	

Саволлар.

- 1.Сунъий номаълумлар усули билан кандай дастурлаш масалалари ечилади?
- 2.Сунъий номаълумлар кандай иктисодий маънога эга?
- 3.М-сони кандай иктисодий маънога эга?
- 4.Качон масала бу усулда ечимга эга эмас дейилади?
- 5.Сунъий номаълумлар жадвалдан кандай чиқарилади?
- 6.Сунъий номаълумлар максад функцияга кандай коэффициент билан киритилади?
- 7.Сунъий номаълумлар нима учун киритилади?
- 8.Качон масала ечимга эга эмас дейилади?
- 9.m+1 сатрга кандай коэффициентлар ёзилади?
- 10.Кушимча номаълумлар максад функцияга кандай коэффициент билан киритилади?

10-Мавзу. Иктисодий масалаларни ечишда симплекс усулни куллаш.

Режа:

10.1.Оптимал ечимни иктисодий тахлили.

10.2.Масаланинг иккиламчи ечимларини топиш.

10.3.Экин майдонини оптимал таксимлаш масаласининг м.м.

10.4. Масаланинг оптимал ечимини топиш.

10.5. Оптимал ечимни иктисодий тахлил килиш.

10.6. Оптимал ечимга узгартиришлар киритиш чегаралари.

10.7. Оптимал ечимни узгартириш.

Адабиётлар 3,5,7,11,12

10.1. Оптимал ечимни иктисодий тахлили.

Иктисодий – математик усуллар топилган оптимал ечимни чуқур иктисодий тахлил килиш имкониятини яратади.

Оптимал ечимни иктисодий – математик тахлил килишдан мақсад

- оптимал ечимни анъанавий усулда тузилган режага нисбатан оптималлаштириш самарасини аниклаш;
- ечимни умумий баҳолаш, унга кирган ва кирмаган узгарувчиларни аниклаш, мақсад функциянинг кийматини ҳисоблаш;
- моделлаштирилаётган жараён бошқариш учун уни ривожланиш имконияти ва резервларини аниклаш;
- режалаштирилган даврда жараённи ривожланишини белгилайдиган иктисодий курсаткичларни аниклаш;
- оптимал ечимга узгартиришлар киритиш имкониятини чегарасини аниклаш;
- бошлангич курсаткичларни узгартириб оптимал ечимни янги кийматларини ҳисоблашдир.

10.2. Масаланинг иккиламчи ечимларини топиш.

Ечимни бундай анализ килиш имконияти чизикли дастурлаштириш масаласини ечишни умумий симплекс усули хусусиятидан келиб чиқади. Усул масалани ечимни топиш вақтида унга иккиламчи булган масалани ҳам ечимини ҳисоблайди.

Математика нуктаи назаридан узаро иккиламчи масалаларни қайси бири бошлангич (бирламчи) еки иккиламчи эканлиги аҳамиятга эга. Аммо қайси иктисодий-математик масала асосида оптимал ечим топилса шу масала бирламчи масала деб олинади. Унга иккиламчи масала оптимал ечимни иккиламчи баҳоларни олиш учун мулжалланади.

Агар ишлаб чиқаришда самарадорликни янада ошириш керак бўлса, у ҳолда бунинг учун қушимча сарфланган ресурс киймати олинadиган самара билан такқослаб қуриш зарур. Ишлаб чиқаришга қушимча ресурсларни жалб қилиш мақсадга мувофиқлигини иккиламчи баҳолар орқали ҳал қилиш мумкин.

Иккиламчи баҳоларни ҳисоблаш учун иккиламчи ечиш шарт эмас, бирламчи масалани оптимал ечимни уз ичига олган симплекс жадвалда иккиламчи баҳолар ҳам бўлади. Буни қуйидаги масалани ечишда қурамыз.

10.3. Экин майдонини оптимал тақсимлаш масаласининг м.м.

Хужаликда 1700 га экин майдони, 137000 одам-куни меҳнати ресурслари ва 7950 ц минерал угит мавжуд. Шу майдонда берилган ресурслардан фойдаланиб уч хил экинни оптимал режасини тузиш керакки, натижада хужалик энг куп фойда олсин. Ресурсларнинг 1 га экин майдонига сарфи ва ундан олинадиган фойда пул хисобига жадвалдан келтирилган:

Курсаткичлар	Улчов бирлиги	Экинлар		
		Пахта	Макка	Полиз
Меҳнат сарфи	Одамга/га	100	20	110
Минерал угит	Ц/га	5	3	4
Олинадиган соф фойда	Сум/га	130	60	70

Ечиш. Масала симплекс усулда ечилади. Бунинг учун масалани математик моделини тузамиз.

Пахта X_1 , Макка X_2 , Полиз X_3 га

$$\begin{cases} X_1 + X_2 + X_3 \leq 1700 \\ 5X_1 + 3X_2 + 4X_3 \leq 7950 \\ 100X_1 + 20X_2 + 110X_3 \leq 137000 \end{cases} \quad (1)$$

$$(2) Z = 30X_1 + 60X_2 + 70X_3 \rightarrow \max$$

(1) системани каноник курунишга келтирамиз.

$$\begin{cases} X_1 + X_2 + X_3 + X_4 = 1700 \\ 100X_1 + 20X_2 + 110X_3 + X_5 = 137000 \\ 5X_1 + 3X_2 + 4X_3 + X_6 = 7950 \\ X_1, X_2, X_3 \geq 0 \end{cases}$$

1-Жадвал

	- X_1	- X_2	- X_3	Озод ҳадлар
X_4	1	1	1	1700
X_5	100	20	110	137000
X_6	5	3	4	7950
Z	-130	-60	-70	0

$$X_1 = X_2 = X_3 = 0, X_4 = 1700, X_5 = 137000, X_6 = 7950$$

Иқтисодий ресурслар мавжуд лекин улар ҳам ишлаб чиқаришга жалб этилмаган, демак фойда ҳам йук.

$$Z=0$$

10.4. Масаланинг оптимал ечимини топиш

2-Жадвал

	-X1	-X2	-X3	
X4	-0,01	0,8	-0,01	330
X1	0,01	0,2	1,1	1370
X6	-0,05	2	1,5	1100
Z	1,3	-37	43	178100

Бу жадвалдаги мумкин булган ечим.

$$X1=1370, X2=X3=X5=0, X4=330, X6=1600, Z=178100$$

1370 га ерга пахта экилса хужалик 178100 сум фойда олишни, макка ва полиз экимаслигини, меҳнат ресурслари тулик сарф булмаганлигини, шу билан бирга 330 га ер экин экилмай колганлиги ва 1100 ц минерал угит фойдаланилмай колганлигини билдиради.

2 чи симплекс жадвални таҳлил киламиз.

Максад функция каторидан куришиб турибдики, базис узгарувчилар сафига X2 ни яъни маккани экин майдонига киритиш керак.

Агар базис узгарувчилар сафига маккани киритсак олинadиган фойда мулжаллангандек 60 сум эмас 34 сумга купаяр экан. Бунинг сабаби нимада? X2-узгарувчи турган устундан коэффицентлар (0,8; 0,2;2) шуни курсатади. Агар ечимга базис сифатида макка киртилса экин экилмай колган майдон 0,8 га камаяди пахта экиладиган майдон 0,2 га камаяди, ишлатилмай колган минерал угит 2 ц га камаяди. Натижада базисга 1 га макка киритсак фойда 60 сумга купаяди, лекин пахта 0,2 гача камайганлиги сабабли 26 сумга ($0,2 \cdot 130 = 26$) камаяди.

Соф фойда $60 - 24 = 36$ сум булади. Минерал угит норма буйича 1 га майдонга 2,2 ц эди, бизнинг масалада сарфланмаган минерал угит 2 ц сарфланади, 1 ц эса кискарган 0,2 га пахта майдонидан келиб сикади. ($0,2 \cdot 5 = 1$)

Масалани ечишда давом этамиз.

3-Жадвал

	-X5	X4	-X3	
X2	-0,0125	1,25	-0,12	412,5

X1	0,0125	-0,25	1,125	1287,5
X6	-0,025	-2,5	-1,25	275
	0,875	42,5	68,75	192125

Иккинчи симплекс жадвалга нисбатан симплекс усули алгартимини бир кадамни куллаймиз. Бу жадвалда масаланинг оптимал ечими топилган. Чунки Z- катордаги коэффицентлар манфий ишорага эга эмас.

10.5.Оптимал ечимни иктисодий тахлил килиш .Оптимал ечим:

$X_1=1287,5$; $X_2=412,5$; $X_3=0$ $Z_{\max}=192128$ яъни куйилган масала шартларида фойданинг энг катта киймати 192128 сум булади. Бунинг учун пахтанинг ажратилган экин майдони 1287,5 га силос учун маккага ажратилган экин майдони 412,5 га булиши керак кабул килинган оптималлик мезонга кура полиз экинлар самарасиз булиб оптимал ечимга кирмаган. Хужаликдаги мавжуд ресурслардан, экин майдонлари ва меҳнат ресурслари тансик экан, чунки олинган оптимал ечимда улар тулик фойдаланилади.

Ҳақиқатдан ҳам масалани математик моделидаги мос тенгсизликлардан;

$$X_1+X_2+X_3 \leq 1700 \text{ экин майдони буйича}$$

$100X_1+20X_2+110X_3 \leq 13700$ меҳнат ресурслари буйича оптимал ечим билан катъий тенгликка айланадилар.

$$1287,5+412,5+0=1700$$

$$100*1287,5+20*412,5+110*0=13700$$

Лекин минерал угитлар тула фойдаланилмаган, яъни масаладан шароитда 275 ц минерал угит ишлатилмай қолган.

$$5X_1+3X_2+4X_3 \leq 7950$$

$$5*1287,5+3*412,5+4*0=6437,5+1237,5=7675 < 7950$$

$$7950-7675=275$$

Учинчи симплекс жадвалнинг максад функцияси каторида 0,875 (X_5); 42,5(X_1); 68,75(X_3) коэффицентлар мавжуд. Бу базис булмаган узгарувчиларнинг иккиламчи баҳоларидир.

Биринчи 2 коэффицентлар меҳнат ресурслари ва экин майдонини тансиклик даражасини билдиради ва агар ишлаб чиқаришга қушимча бир бирлик шу ресурслардан сарф килинса фойда неча сумга ошишини курсатади. Яъни келтирилган масалада 1 одам кун ишлаб чиқаришга жалб килинча фойда 0,875 сумга ошади, агар 1 га экин майдони жалб килинса 42,5 сумга ошади. Учинчи коэффицент, яъни X_3 узгарувчини коэффиценти полиз экинларини самарасизлик даражасини билдиради.

Агар хужаликда кушимча 1 га полизэкилса, олинадиган фойда 68,7 сумга камаяди.

Оптимал ечимни тор маънода тахлил киламиз, яъни охирги симплекс жадвални коэффицентларини иктисодий маъносини тахлил киламиз. Жадвалдаги базис булмаган узгарувчиларни уз ичига олган устун коэффицентларини курамиз.

Базис булмаган узгарувчилар ичида асосий (X3) ва кушимчалари (X5,X4) мавжуд.

Умумий холда базис булмаган асосий узгарувчига мусбат киймат берилса, шу устундаги коэффицентлар ишораси тескари маънога эга, яъни агар ишораси «+» булса, шу катордагиь базис узгарувчидан айириш ва «-» булса кушиш керак булади. Базис булмаган кушимча узгарувчилар фойдаланилмай колган ресурсларни хажмини билдиради ва ишлаб чиқаришга кушимча жалб қилиш мумкин, яъни кушимча узгарувчи бу холда манфий кийматга эга десак ҳам булади. Шунинг учун базис булмаган кушимча узгарувчилар турган устундаги коэффицентлар ишораси тугри маънода таъсир қилар экан. Буні қайд қилганларни базис булмаган узгарувчилар (X5,X4,X3) мисолида учинчи симплекс жадвалда курамиз.

- кушимча 1 одам куні меҳнат ресурслари ишлаб чиқаришга жалб қилинса силос учун маккани экин майдони 0,0125 гача камаяди, пахта экиладиган майдони 1,125 гектарга камаяди, минерал угитлар 1,25 ц га купаяди ва фойда 68,75 сумга купаяди.

Коэффицентларнинг бу хоссаларини хисобга олиб уларни уринбосар коэффицентлари еки таркибни узгартириш коэффицентлари дейилади. уринбосари коэффицентлари ердамида оптимал ечимга узгартиришлар киритиш мумкин, оптимал ечимни янги вариантиларини масалани ЭХМ да ечмасдан хисоблаш мумкин.

10.6.Оптимал ечимга узгартиришлар киритиш чегаралари.

Лекин оптимал ечимни узгартиришни ҳам чегараси мавжуд. Бу чизикли дастурлаштиришни иктисодий масалаларга куллашдаги асосий талаби, узгарувчиларни манфий булмаслик шартидан келиб чиқади. Хақиқатдан ҳам юкорида қайд қилганимиздек оптимал ечимга 1 га полиз экини киритсак сидлос учун макка экин майдони 0,125 гектарга купаяди, пахта экин майдони 1,125 гектарга камаяди, минерал угитлар 1,25 цга купаяди.

Агар 100 гектар полиз экини экилсачи? Макка экиш майдони $1,125 \cdot 100 = 12,5$ га купаяди, пахта экин майдони $1,125 \cdot 100 = 112,5$ гектарга камаяди ва минерал угит 125 ц га купаяди.

Оптимал ечимни қайси чегарага узгартириш мумкин. Базис булмаган асосий узгарувчини базис узгарувчилар каторига киритиш чегараси – озод

хадлари устунидаги сонларни мос равишда мусбат ишорали уринбосар коэффициентларига нисбатлари энг кичигининг кийматидир.

ХЗ устунда 1 та мусбат коэффициент бор, демак $1287,5:1,125=1091,1$ га ерга полиз экинни экиш мумкин экан. Базис булмаган кушимча узгарувчилар ердамида узгартириш чегараси сифатида - озод хадлар устунидаги сонларни мос равишда манфий ишорали уринбосар коэффициентларига нисбатларининг энг кичиги олинади.

Масалан: меҳнат ресурсларини оптимал ечимини узгартириш учун кушимча ишлатишнинг максимал киймати:

$$\min \left\{ \frac{412,5}{0,0125}; \frac{275}{0,025} \right\} = 11000 \text{ одам-кун}$$

худди шундай экин майдонини оптимал ечимини узгартириш учун кушимча жалб килишни максимал киймати:

$$\min \left\{ \frac{1287,5}{0,25}; \frac{275}{2,5} \right\} = 110 \text{ га}$$

10.7.Оптимал ечимни узгартириш. Масалан: Хужаликнинг эхтиежлари учун полиз экинлари 200 гектарга экиш шарт булсин: юкорида курганимиздек 1091,1 га ерга полиз экиш мумкин. Демак 200 га полиз экинни киритамиз. Унда макка $0,125 \cdot 200 = 25$ га ортади, пахта $1,125 \cdot 200 = 225$ га камаяди, ишлатилмай колган минерал угитлар $1,25 \cdot 200 + 250$ ц га ортади. Олинадиган фойда $68,75 \cdot 200 = 13750$ сумга камаяди.

Саволлар. 1.Оптимал симплекс жадвалдаги озод хадлар кандай иктисодий маънога эга?

2.Симплекс жадвалдаги асосий номаълумлар турган устун элементлари кандай маънога эга?

3.Симплекс жадвалдаги кушимча номаълумлар турган устун элементлари кандай маънога эга?

4.Киритилган кушимча номаълумларнинг иктисодий маъноси?

5.Иккиламчи баҳолаш деганда нимани тушунасиш?

6.Оптимал ечимни кандай чегарагача узгартириш мумкин?

7.Симплекс жадвалдаги озод хад манфий булиши мумкинми?

8. Хал килувчи устун кандай танлаб олинади?

9. Хал килувчи сатр кандай танлаб олинади?

10. Бош элемент кандай танлаб олинади?

11-Маъруза. Чизикли дастурлаштиришнинг узаро икки еклама масалалари.

Р Е Ж А.

11.1. Икки еклама масалаларининг куйилиши.

11.2. Дастлабки ва икки еклама масалаларининг боғликлиги.

11.3. Симметрик булмаган икки ёклама масалалар.

11.4. Симметрик икки ёклама масалалар.

**11.5. Дастлабки ва икки ёклама масалаларнинг ечимлари орасидаги
боғликлик.**

11.6. Мисол.

Адабиётлар 1,3,7,8

**Таянч иборалар. Дастлабки масала, икки ёклама масала,
симметрик икки ёклама масала, симметрик булмаган икки ёклама
масала.**

11.1. Икки еклама масалаларининг куйилиши.

Хар қандай чизикли дастурлаштириш масаласига, унга узаро икки еклама булган бошқа бир чизикли дастурлаштириш масаласи тугри келади. Берилган дастлабки (бошлангич) масала билан унга икки еклама булган масала уртасидаги бевосита боғланиш бор, яъни бирининг ечимидан бошқаси - ечимини топиш мумкин.

Берилган дастлабки масала ва унга нисбатан узаро икки еклама булган масала ҳам бирон-бир иктисодий жараени ифода этади. Масалан

ресурслардан фойдаланиш масаласини куриб утайлик. Бирор бир корхона микдори $b_i (i=1, m)$ бирликка тенг булган m хил ресурсларга эга булиб бу ресурслардан n -хил махсулот ишлаб чикариш учун фойдаланадиган булсин: j - бирлик махсулот ишлаб чикариш учун i - хилдаги ресурслардан a_{ij} бирлик сарфлансин. Махсулот бирлигининг нархи c_j бирликка тенг булсин. Корхонанинг энг куп даромад олиш масаласини таъминлайдиган режаини тузишнинг математик модели курилсин j -хилдаги махсулот бирлигининг микдорини x_j билан белгиласак, куйилагн масаланинг математик модели куйидагича булади.

(1) $Z = \sum c_j x_j$ функциянинг чекланиш тенгсизликлар системаси

$$(2) \quad \begin{cases} \sum a_{ij} x_j \leq b_i, & i=1, m \\ x_j \geq 0, & j=1, m \end{cases}$$

каноатлантирадиган максимумни топинг.

Энди (1) -(2) масалага нисбатан икки еклама булган масаланинг математик моделини курамиз. Бунинг учун $y_i (i=1, m)$ билан i хилдаги ресурс бирлигининг нархини белгилаймиз, у холда хар бир j бирлик махсулот ишлаб чикариш учун сарф булган ресурснинг нархи .

$$\sum a_{ij} y_i$$

га тенг булади. Сарф килинган ресурснинг нархи ишлаб чикариш махсулот нархидан ошиб кетмаслиги учун

$$\sum a_{ij} y_i \geq c_j \quad (j=1, m) \quad (3)$$

булиши керак.

Иккинчи томондан, корхона $b_i (i=1, m)$ бирликка тенг булган ресурсга эга булгани учун сарф килинган умумий ресурснинг нархи.

$$F = \sum b_i y_i \quad (4) \rightarrow \min$$

га тенг булади.

Демак, (3) -(4) масала дастлабки (1)-(2) масалага нисбатан икки еклама масаланинг математик моделидир.

11.2. Дастлабки ва икки еклама масалаларининг боғликлиги.

Бу масалани иктисодий нуктаи назаридан куйидагича талкин килиш мумкин: Ресурс микдори b_i га тенг булиб, махсулот бирлигининг нархи c_i га тенг булганда ресурс бирлигининг нархи y_i ни умумий сарфи энг кам буладиган килиб танлаш керак. Бошкacha килиб айтганда (4) функциянинг (3) чекланишлар шартини каноатлантирадиган энг кичик киймати топилсин. Дастлабки масала (1)-(2) ни матрица формада куйидагича езиш мумкин.

$$Z_{\max} = C \cdot X$$

$$AX \leq B, \quad X \geq 0$$

икки еклама (3)-(4) масала эса куйидагича куринишга эга.

$$F_{\min} = B \cdot Y$$

$$A'Y \geq C', \quad Y \geq 0$$

Матрица формада езилган дастлабки ва икки еклама масалаларнинг матрицалари ва векторлари бир-бирига нисбатан транспонирлангандир.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} \quad A' = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{21} & \dots & a_{m1} \\ a_{12} & a_{22} & \dots & a_{m2} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{1n} & a_{2n} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

$$B = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \dots \\ b_m \end{pmatrix}, \quad B' = (b_1, b_2, \dots, b_m), \quad X = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \dots \\ x_n \end{pmatrix}$$

$$C = (c_1, c_2, \dots, c_n), \quad C' = \begin{pmatrix} c_1 \\ c_2 \\ \dots \\ c_n \end{pmatrix}, \quad Y = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \dots \\ y_m \end{pmatrix}$$

Узаро икки еклама масалалар математик моделларининг турлари

Узаро икки еклама масаларнинг математик моделлари 2 хил булади.

11.3. Симметрик булмаган икки ёклама масалалар Симметрик булмаган узаро икки еклама масала симметрик булмаган узаро икки еклама масаларнинг дастлабки масаласида чекланиш шартлари тенгламалар системасидан иборат булиб, унга нисбатан икки еклама булган масаласида эса чекланиш шартлари тенгсизликлар системасидан иборат булади ва номаълумлар манфий кийматлар ҳам қабул қилиш мумкин булади.

Маслан:

а) Дастлабки масала

$$Z_{\min} = CX$$

$$AX = B$$

$$X \geq 0$$

б) Дастлабки масала

$$Z_{\max} = CX$$

$$AX = B$$

$$X \geq 0$$

Икки еклама масала

$$F_{\max} = B'Y$$

$$A'Y \leq C'$$

Икки еклама масала

$$F_{\min} = B'Y'$$

$$A'Y \geq C'$$

11.4. Симметрик икки ёклама масалалар Симметрик булган узаро икки еклама масалалар.

Симметрик булган узаро икки еклама масалаларнинг дастлабки ва унга нисбатан икки еклама булган масалаларида чекланиш шартлари

тенгсизликлар системасидан иборат булиб изланаётган номаълумлар албатта мусбат булиши шарт. Масалан.

а) Дастлабки масала

$$Z_{\max}=CX$$

$$AX \leq B$$

$$X \geq 0$$

Икки еклама масала

$$F_{\min}=B'Y$$

$$A'Y \geq C'$$

$$Y \geq C$$

б) Дастлабки масала

$$Z_{\min}=CX$$

$$AX \geq B$$

$$X \geq 0$$

Икки екламали масала

$$F_{\max}=B'Y$$

$$A'Y \leq C'$$

$$Y \geq 0$$

Мисол.

Дастлабки масала. Ушбу

$$Z=x_2-x_4-3x_5$$

функциянинг чекланиш тенгламалари системаси

$$\begin{cases} x_1+2x_2-x_4+x_5=1 \\ -4x_2+x_3+2x_4-x_5=2 \\ 3x_2+x_5+x_6=5 \\ x_j \geq 0, j=1,6 \end{cases}$$

ни каноатлантирадиган минимум топилсин ва бу масалага икки еклама масала тузилсин.

Ечиш. Дастлабки масалада

$$C=(0;1;0;-1;-3;0), \quad A= \begin{bmatrix} 1,2,0,-1,1,0 \\ 0,-4,1,2,-1,0 \\ 0,3,0,0,1,1 \end{bmatrix}$$

$$X= \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \\ x_6 \end{pmatrix}, \quad B= \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{pmatrix}$$

$$Z_{\min}=CX; AX=B; X \geq 0$$

булади.

Дастлабки масала симплекс булмаган масалага тугри келадию Шунинг учун

$$F_{\max}=B'Y$$

$$A'Y \leq C', \text{ бу ерда}$$

$$B'=(1,2,5)$$

$$C' = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ -1 \\ -3 \\ 0 \end{pmatrix} \quad Y = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{pmatrix}$$

$$A' = \begin{pmatrix} 1,0,0 \\ 2,-4,3 \\ 0,1,0 \\ -1,2,0 \\ 1,-1,1 \\ 0,0,1 \end{pmatrix}$$

еки

$$F = y_1 + 2y_2 + 5y_3 \quad \text{максимум}$$

$$\begin{cases} y_1 \leq 0 \\ 2y_1 - 4y_2 + 3y_3 \leq 1 \\ y_2 \leq 0 \\ -y_1 + 2y_2 \leq -1 \\ y_1 - y_2 + y_3 \leq -3 \\ y_3 \leq 0 \end{cases} \quad \text{чекланишли тенгсизликлар системаси}$$

11.5. Дастлабки ва икки ёклама масалаларнинг ечимлари орасидаги боғлиқлик Узаро икки ёклама масаланинг асосий теоремаси.

Бизга куйидаги дастлабки

$$Z_{\min} = \sum c_j x_j \quad (1)$$

$$\begin{cases} \sum a_{ij} x_j \geq b_i & (i=1, m) \\ x_j \geq 0 & j=1, n \end{cases} \quad (2)$$

ва унга нисбатан 2 ёклама булган

$$F_{\max} = \sum b_i y_i \quad (3)$$

$$\begin{cases} \sum a_{ij} y_j \leq c_j, & j=1, n \end{cases} \quad (4)$$

$y_i \geq 0, i=1, m$ масала берилган булсин

У холда куйидаги тенглама уринлидир.

Дастлабки масала ечишга эга булса, унга икки еклама булган масала хам ечимга эга булади ва куйидаги

$\min Z = \max F$ тенглик уринли булади.

Агар мана шу узаро икки еклама масаланинг бирортасида максад функция чегараланмаган булса, иккинчи масала ечимга эга булмайди.

Дастлабки масаланинг ечимидан унга нисбатан икки еклама масаланинг еки икки еклама масаланинг ечимидан дастлабки масаланинг ечимини келтириб чиқаришга имкон берадиган симплекс усул узаро икки еклама симплекс усул дейилади.

Бу усул узаро икки еклама масаланинг асосий тенгламасига асослангандир.

Берилган дастлабки масала учун $x_{n+1}, x_{n+2}, \dots, x_{n+m}$ номаълумлар базиси $x_1, x_2, \dots, x_n$ - озод номаълумлар булса икки еклама масала учун $y_{m+1}, y_{m+2}, \dots, y_{m+n}$ - озод $c_1, c_2, \dots, c_m$ базислар булсин.

Асосий тенгламага асосан $\min Z = \max F$ булгани учун, юкоридаги масаларнинг бирортасини оптимал ечимини топсак, иккинчисининг хам оптимал ечимини топган булади.

Бунинг учун бу 2 чи масаланинг ноъмалумлари уртасида узаро бир кийматли мослик урнатамиз

$$x_{n+1} \ x_{n+2} \dots x_{n+m} \ x_1 \ x_2 \dots x_n$$

$$y_1 \ y_2 \dots y_m \ y_{m+1} \ y_{m+2} \dots y_{m+n}$$

Агар берилган масаланинг оптимал ечими $\{0, 0, \dots, x_{n+1}, x_{n+2}, \dots, x_{n+m}\}$ булса, унга икки еклама масаланинг оптимал ечими $\{y_1, y_2, \dots, y_m, 0, \dots, 0\}$ булиб $y_1 x_{n+2}$ нинг олдидаги коэффициент C_{n+1} га ва хоказо $y_m x_{n+m}$ нинг коэффициенти C_{n+m} га тенг булади.

$y_1 = C_{n+1}, y_2 = C_{n+2}, \dots, y_m = C_{n+m}$ га тенгдир.

11.6 Мисол.

Дастлабки масала. Ушбу

$$Z = x_2 - x_4 - 3x_5$$

функциянинг чекланиш тенгламалари системаси

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 - x_4 + x_5 = 1 \\ -4x_2 + x_3 + 2x_4 - x_5 = 2 \\ 3x_2 + x_5 + x_6 = 5 \\ x_j \geq 0, j=1, 6 \end{cases}$$

ни каноатлантирадиган минимум топилсин ва бу масалага икки
 еклама масала тузилсин.

Ечиш. Дастлабки масалада

$$C=(0;1;0;-1;-3;0), \quad A= \begin{bmatrix} 1,2,0,-1,1,0 \\ 0,-4,1,2,-1,0 \\ 0,3,0,0,1,1 \end{bmatrix}$$

$$X= \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \\ x_6 \end{pmatrix}, \quad B= \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{pmatrix}$$

$$Z_{\min}=CX; AX=B; X \geq 0$$

булади.

Дастлабки масала симплекс булмаган масалага тугри келади. Шунинг
 учун

$$\begin{aligned} F_{\max} &= B'Y \\ A'Y &\leq C', \text{ бу ерда } B'=(1,2,5) \\ C' &= \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ -1 \\ -3 \\ 0 \end{pmatrix} \end{aligned} \quad Y = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{pmatrix}$$

$$A' = \begin{pmatrix} 1,0,0 \\ 2,-4,3 \\ 0,1,0 \\ -1,2,0 \\ 1,-1,1 \\ 0,0,1 \end{pmatrix}$$

еки

$$F=y_1+2y_2+5y_3 \quad \text{максимум}$$

$$\begin{cases} y_1 \leq 0 \\ 2y_1-4y_2+3y_3 \leq 1 \end{cases}$$

$$y_2 \leq 0$$

чекланишли тенгсизликлар системаси

$$-y_1 + 2y_2 \leq -1$$

$$y_1 - y_2 + y_3 \leq -3$$

$$y_3 \leq 0$$

С А В О Л Л А Р.

1. Узаро икки ёклама масалалар ечимлари орасида кандай богликлик бор?
2. Икки ёклама масалани дастлабки масаладан фойдаланиб кандай тузиб олиш мумкин?
3. Узаро икки ёклама масалаларнинг турлари?
4. Симметрик икки ёклама масалалар кандай чизикли дастурлаштириш масалаларига куйилади?
5. Симметрик булмаган икки ёклама масалалар деб кандай масалаларга айтилади?
6. Дастлабки масаладаги базис номаълумлар икки ёклама масалаларда кандай номаълум булади?
7. Дастлабки масаланинг ечимидан фойдаланиб икки ёклама масланинг ечимини кандай топиш мумкин?
8. Икки ёклама масаланинг ечимидан фойдаланиб дастлабки масаланинг ечимини топиш мумкинми?
9. Икки ёклама симплекс усулни тушунтириб беринг?
10. Ресурсларни оптимал таксимлаш масаласига икки ёклама масала кандай булади?

12-Маъруза. ТРАНСПОРТ МАСАЛАСИ.

Р Е Ж А.

12.1. Масаланинг куйилиши.

12.2. Бошлангич жадвални тулдириш усуллари.

12.3. Транспорт масаласининг очик ва ёпик модели

12.4. Ёпик занжир, цикл.

Адабиётлар 1,3,7,8

Таянч иборалар. Жунатиш пунктлари, кабул килиш пунктлари, истеъмолчи, таъминловчи, захира, таъриф, эхтиёж, занжир, бошлангич режа.

12.1. Масаланинг куйилиши.

Транспорт масаласи чизикли дастурлаш масалалари ичида назарий ва амалий нуктаи назаридан энг яхши узлаштирилган масалалардан бири булиб, унда саноат кишлок хужалик махсулотларини ташишини оптимал режалаштириш ишларида муваффакиятли равишда фойдаланилмокда.

A_i та нуктада мос равишда $a_i (i=1, m)$ бирликдан мавжуд юкни, B_j та пунктга $b_j (j=1, n)$ бирликдан килиб таксимлаш керак. $A_i (i=1, m)$ пунктдан бир бирлик юкни $B_j (j=1, n)$ пунктга етказиб бериш учун c_{ij} -сум харажат килинади.

Юк ташишини шундай режасини тузингки истеъмолчининг эхтиежи тула кондирилсин ва юк ташиш учун сарф буладиган харажат энг кам булсин.

i чи пунктдан j чи пунктга ташиб бориладиган юк микдорини x_{ij} деб белгилаб олсак транспорт масаласининг математик моделини куйидагича тузиб олиш мумкин:

$$\sum x_{ij} = a_i, (i=1, m) \quad (1)$$

$$\sum x_{ij} = b_j, (j=1, n) \quad (2)$$

$$x_{ij} \geq 0 \quad (i=1, m, j=1, n) \quad (3)$$

$$Z_{\min} = \sum \sum c_{ij} x_{ij} \quad (4)$$

Бу ердаги (1) шарт хар бир ишлаб чикарувчи пунктлардаги махсулот тула таксимлансин, (2) эса хар бир истеъмол килувчи пунктнинг талаби тула кондирилсин. Махсулотни ташиш учун сарф килинадиган умумий транспорт харажатлари (4) чизикли функция оркали фойдаланади.

Агар (1)-(4) транспорт масаласида

$$\sum a_i = \sum b_j$$

тенглик уринли булса, бу транспорт масаласининг епик модели дейилади. транспорт масалалари асосан жадваллар ердамида ечилади. Берилганлардан фойдаланиб транспорт масаласининг бошлангич таянч режаси тузиб олинади.

12.2 Бошлангич жадвални тулдириш усуллари.

Транспорт масаласининг бошлангич режасини топиш усуллари куп булиб, улардан баъзи бирлари билан танишиб чикамиз.

1. Энг кам нарх усули.

Бу усулда жадвал катаклари таърифи энг кикина булган катакдан, захира ва эхтиежни хисобга олиб тулдирилади. Сунгра навбатдаги таърифи кичик булган катак тулдирилади ва хоказо.

2. Шимолий -Гарб усули.

Бу усулда жадвал катаклари биринчи сатр, биринчи устундаги катакдан бошлаб тулдирилади, сунгра захира ва эхтиёж хисобга олиниб биринчи сатрдаги навабатдаги катаклар тулдирилиб борилади. биринчи сатр катаклари тулдирилиб булгач, иккинчи сатр катаклари захира ва эхтиёжни хисобга олиб тулдириб борилади ва хоказо.

3. Диагналлар усули.

Жадвалнинг бош диагналида жойлашган катаклар тулдирилади. Сунгра захира ва эхтиёж хисобга олиниб, бош диагналга параллел равишда ундан юкорида жойлашган катаклар тулдириб борилади. Юкоридаги катаклар тулдириб булингач, диагналдан пастда унга параллел равишда жойлашган катаклар захира ва эхтиёжни хисобга олган холда тулдирилади.

12.3. Транспорт масаласининг очик ва ёпик модели.

Баъзи транспорт масалаларида захиранинг йигиндиси $\sum a_i$ эхтиёжлар йигиндиси $\sum b_j$ дан кичик (катта) булиши мумкин.

Бундай масалалар транспорт масаласининг очик модели дейилади.

агарда $\sum a_i < \sum b_j$ булса, махсулотга булган хамма талабни каноатлантириб булмади. Лекин бу холда хам махсулотларни кам харажат сарф килиб таксимлаш режасини аниклаш мумкин. Бунинг учун масалага ишлаб чиқарилган махсулот

$$a_{m+1} = \sum b_j - \sum a_i > 0$$

бирликни ташкил килувчи сохта $m+1$ -чи жунатиш пункти киритилади. Бу пунктдан барча истеъмол килувчи пунктларга махсулотни ташиш учун сарф килинадиган транспорт харажатлари $c_{m+1,j} = 0$, $j=1, n$ деб қабул килинади.

$$\text{Агар } \sum a_i > \sum b_j$$

тенгсизлик уринли булса у хода $n+1$ сохта истеъмол килувчи пункт киритилиб бу пунктга махсулотни ташиш учун сарф килинадиган транспорт харажатлари $c_{i,n+1} = 0$ $i=1, m$ олинади. Бу пунктнинг махсулотга булган талаби

$$b_{n+1} = \sum a_i - \sum b_j > 0 \text{ булади.}$$

12.4 Ёпик занжир,цикл.

Жадвалнинг бир катори (сатри еки устуни) да факат иккита катак олинган кетма-кетлик занжири дейилади. Занжирнинг бошлангич ва охириги катаклари бир каторда жойлашса епик занжир еки цикл дейилади.

.	.							
	.		.					
			.	.				
				.				.
.								.

САВОЛЛАР.

1. Транспорт масаласининг бошлангич режаси энг кам нарх усулида =андай тылдирилади.
2. Бошлангич режа диагоналар усулида =андай тылдирилади.
3. Ёпи= занжир ёки цикл деб нимага айтилади.
4. Транспот масаласининг ёпи= модели =андай былади?
5. Очи= моделни тушунтириб беринг?
6. Бошлангич режа шимолий -гарб усулида =андай тылдирилади?
7. Транспорт масалалари =андай масалалар?
8. Транспорт масаласида C_{ij} – нимани билдиради?
9. Очи= модел =андай =илиб епик моделга олиб келади?
10. Бошлангич режа деганда нимани тушунаси?

13.-Маъруза. ТРАНСПОРТ МАСАЛАСИНИНГ ОПТИМАЛ ЕЧИМИНИ ТОПИШ УЧУН ПОТЕНЦИАЛЛАР УСУЛИ.

РЕЖА.

- 13.1. Оптимал ечим хакида тушунча.
- 13.2. Потенциаллар шарти.
- 13.3. Потенциаллар усуллари алгоритми.
- 13.4. Цикл буйича суриш.
- 13.5. Мисол.

Адабиётлар 1,3,5,7,9,

Таянч иборалар. Потенциаллик шарти, цикл суриш, энг кам нарх усули, диагоналар усули, шимолий гарб усули, тулдирилган катак, буш катак, цикл суриш

13.1. Оптимал ечим хакида тушунча. Потенциаллар усули транспорт масаласини ечиш учун кулланган биринчи аник усул булиб , у 1949 йилда рус олимлари Л.В.Канторович ва М.К.Гавурин томонидан яратилган. Бу

усулнинг асосий гоёси транспорт масаласига мослаштирилган симплекс усулдан иборат бўлиб, биринчи марта чизикли дастурлаштириш масалаларини ечиш усулларига боғлиқ бўлмаган ҳолда тасвирланган. Кейинроқ худди шунга ухшаш усул Америка олими Данциг томонидан яратилган. Данциг усули чизикли дастурлаштиришнинг асосий гоёларига асосланган бўлиб, Америка адабиётида бу усул модифицирланган таксимот усули деб юритилади. Потенциаллар усули ёрдами билан бошлангич таянч режадан бошлаб, оптимал ечимга яқинроқ бўлган янги таянч режага ўтиб бориб, чекли сондаги итерациядан сунг масаланинг оптимал ечими топилади. Хар бир итерацияда топилган таянч режа оптимал режа эканини текшириш учун хар бир ишлаб чиқарувчи (A_i) ва истеъмол қилувчи (B_j) пунктга унинг потенциали деб аталувчи микдор u_i ва v_j мос қуйилади.

13.2. Потенциаллар шарти.

Бу потенциаллар шундай танланадики, бунда узаро боғланган A_i ва B_j пунктларга мос келувчи потенциаллар йигиндиси C_{ij} га (A_i дан B_j га бирлик маҳсулотни ташиш учун сарф қилинадиган транспорт харажати) тенг бўлиши керак.

Агар $X^*=(x_{ij}^*)$ режа транспорт масаласининг оптимал режаси бўлса, у ҳолда унга

$$u_i^* + v_j^* = C_{ij} \quad (x_{ij}^* > 0), \quad (8.3.1)$$

$$u_i^* + v_j^* \leq C_{ij} \quad (x_{ij}^* = 0) \quad (8.3.2)$$

шартларни қаноатлантирувчи $n+m$ та u_i^* ва v_j^* потенциаллар мос келади. Бошлангич режа бўлиши учун қуйидаги шартлар бажарилиши керак:

а) Хар бир тулдирилган (маҳсулот таксимланган) катакча учун

$$u_i + v_j = C_{ij} \quad (8.3.11)$$

б) хар бир буш (маҳсулот таксимланмаган) катакча учун

$$u_i + v_j \leq C_{ij} \quad (8.3.12)$$

Агар камида битта буш катакча учун (8.3.12) шарт бажарилмаса, топилган бошлангич режа оптимал режа бўлмайди ва

$$\max (u_i + v_j) = \Delta_{kl}, \quad (\Delta_{ij} = u_i + v_j - C_{ij}) \quad \Delta_{ij} > 0$$

шартни қаноатлантирувчи (k, l) катакчани тулдирилган катакчага айлантириш керак бўлади.

13.3. Потенциаллар усуллари алгоритми.

Шундай қилиб, потенциаллар усулининг алгоритми қуйидагидан иборат:

1. Юкоридаги курилган усулларнинг биридан фойдаланиб, бошлангич режа топилади.

2. Топилган режани оптимал режа эканлигини текшириш учун потенциаллар системаси тузилади. Бунинг учун (8.3.10) формуладан фойдаланиб, хар бир тулдирилган катакча учун (8.3.11) куринишдаги потенциаллар тенгламалар тузилади. Маълумки, транспорт масаласининг режадаги 0 дан фаркли булган узгарувчилар сони $n+m-1$ та. Демак, потенциал тенгламалар системаси $n+m$ та номаълумли $n+m-1$ тенгламалар системасидан иборат булади. Бу системада номаълумлар сони тенгламаларсонидан ортик булганлиги сабабли, потенциалларнинг сон кийматини топиш учун улардан ихтиёрий биттасига ихтиёрий киймат, соддалик учун ноль киймат бериб, колганларини бирин-кетин топиш мумкин.

Фараз килайлик, u_i маълум булсин, у холда (8.3.10) дан v_j топилади:

$$v_j = c_{ij} - u_i.$$

Агар v_j маълум булса, у холда u_i куйидагича топилади:

$$u_i = c_{ij} - v_j.$$

Барча потенциалларнинг сон кийматини аниклаб булгач, хамма буш катакчалар учун

$$\Delta_{ij} = u_i + v_j - c_{ij}. \quad (8.3.13)$$

хисобланади. Агарда барча i ва j лар учун

$$\Delta_{ij} \leq 0, \quad (i=1, m; j=1, n)$$

уринли булса, топилган бошлангич режа оптимал режа булади.

13.4. Цикл буйича суриш

3. Агар i ва j ларнинг камида бир киймати учун $\Delta_{ij} > 0$, булса, бошлангич таянч режа алмаштирилади. Бунинг учун потенциаллик шарти бузилмаган катак учун ёпик занжир, цикл тузилади. Циклда ушбу катак буш колган катакларда юк куйилмаган булиши керак. Сунгра соат стрелкаси буйича потенциаллик шарти бузилган катакка "+" навбатдаги катакка "-" ва хаказо ишоралари куйиб борамиз. (-) ишорали катакдан (+) ишорали катакка (-) ишорали катаклардаги энг кам юк микдоридаги юкни кучириб янги режа тузамиз.

4. Тузилган янги режа учун потенциаллар шартини текширамыз. Агар топилган янги режа оптимал булмаса яна шу кадам такрорланади.

13.5. Мисол. A_1, A_2, A_3 омборларда мос равишда $a_1=510$ $a_2=90$ $a_3=120$

тоннадан юк бор. Бу юкни B_1, B_2, B_3, B_4 дуكونларга мос равишда $b_1=270$ $b_2=140$ $b_3=200$ $b_4=110$ тоннадан килиб таксимланиши керак. Агар бир тонна юкни A_i ($i=1, 2, 3$) омбордан B_j ($j=1, 2, 3, 4$) олиб бориш учун кетадиган харажат.

$$C = \begin{pmatrix} 1473 \\ 5689 \\ 7248 \end{pmatrix}$$

га тенг булса, юкни ташишнинг оптимал режасини тузинг.

Ечиш:

A_1 омбордан B_1, B_2, B_3, B_4 дуқонларга олиб борилиши керак булган юкларни x_1, x_2, x_3, x_4 билан, A_2 омбордан B_1, B_2, B_3, B_4 дуқонларга олиб борилиши керак булган юкларни x_5, x_6, x_7, x_8 билан, A_3 омбордан B_1, B_2, B_3, B_4 дуқонларга олиб борилиши керак булган юкларни $x_9, x_{10}, x_{11}, x_{12}$ билан белгилаб олайлик. У холда масала шартига кура ;

$$1) \begin{cases} x_{11} + x_{12} + x_{13} + x_{14} = 510 \\ x_{21} + x_{22} + x_{23} + x_{24} = 90 \\ x_{31} + x_{32} + x_{33} + x_{34} = 120 \\ x_{11} + x_{21} + x_{31} = 270 \\ x_{12} + x_{22} + x_{32} = 140 \\ x_{13} + x_{23} + x_{33} = 200 \\ x_{14} + x_{24} + x_{34} = 110 \\ x_{i,j} \geq 0, i = 1,2,3; j = 1,2,3,4 \end{cases}$$

Тенгламалар системасининг ичидан (2)

$$Z = x_{11} + 4x_{12} + 7x_{13} + 3x_{14} + 5x_{21} + 6x_{22} + 8x_{23} + 9x_{24} + 7x_{31} + 2x_{32} + 4x_{33} + 8x_{34}$$

Максад функциясига минимал киймат бера оладиганини топамиз.

(1)-(2) масаланинг математик моделидир. Масалани жадваллар ердамида ечамиз.

1-жадвал

Жунатиш пункти	Кабул килиш пунктлари				Захира
	B_1	B_2	B_3	B_4	
A_1	¹ 270	⁴ 20	⁷ 110	³ 110	510
A_2	⁵	⁶	⁸ 90	⁹	90
A_3	⁷	² 120	⁴	⁸	120
Эхтиёж	270	140	200	110	720

Тузилган бошлангич режа буйича юк ташиш учун кетадиган харажат

$$Z=270*1+4*20+7*110+3*110+8*90+2*120=2610\text{сум}$$

Бу тузилган режани оптималликка потенциаллар усули билан текширамыз.

Юк куйилган катаклар учун

$$\begin{cases} \alpha_1 + \beta_1 = 1, \alpha_1 = 0 \\ \alpha_1 + \beta_2 = 4, \beta_1 = 1 \\ \alpha_1 + \beta_3 = 7, \beta_2 = 4 \\ \alpha_1 + \beta_4 = 3, \beta_3 = 7 \\ \alpha_2 + \beta_2 = 2, \beta_4 = 3, \alpha_2 = 1, \alpha_3 = -2 \end{cases}$$

Юк куйилмаган катаклар учун

$$\alpha_2 + \beta_1 = 1 + 1 = 2 < 5$$

$$\alpha_2 + \beta_2 = 1 + 4 = 5 < 6$$

$$\alpha_2 + \beta_4 = 1 + 3 = 4 < 9$$

$$\alpha_3 + \beta_1 = -2 + 1 = -1 < 7$$

$$\alpha_3 + \beta_3 = -2 + 7 = 5 > 4$$

$$\alpha_3 + \beta_4 = -2 + 3 = 1 < 8$$

Потенциаллик шарти A_3B_3 катакда бузилди шу катак учун цикл тузиб янги жадвал тузамиз.

Жунатиш пункти					Захира
	B_1	B_2	B_3	B_4	
A_1	1 270	4 130	7	3 110	510
A_2	5	6	8 90	9	90
A_3	7	2 10	4 110	8	120
Эхтиёж	270	140	200	110	720

$$\begin{array}{lll} \alpha_1 + \beta_1 = 1 & \alpha_1 = 0 & \alpha_1 + \beta_3 = 6 < 7 \\ \alpha_1 + \beta_2 = 4 & \beta_1 = 1 & \alpha_2 + \beta_1 = 3 < 5 \\ \alpha_1 + \beta_4 = 3 & \beta = 4 & \alpha_2 + \beta_2 = 6 = 6 \\ \alpha_2 + \beta_3 = 8 & \beta_4 = 3 & \alpha_2 + \beta_4 = 6 < 9 \\ \alpha_3 + \beta_2 = 2 & \alpha_3 = -2 & \alpha_3 + \beta_1 = -1 < 7 \\ \alpha_3 + \beta_3 = 4 & \beta_3 = 6 & \alpha_3 + \beta_4 = 1 < 8 \\ & \alpha_2 = 2 & \end{array}$$

Потенциаллик шарти бажарилади демак тузилган режа оптимал экан.

$$Z = 1 * 270 + 4 * 130 + 3 * 110 + 8 * 90 + 2 * 10 + 4 * 110 = 2290 \text{ сум}$$

юк ташишнинг энг арзон нархи

$$Z = 2290 \text{ сум}$$

Саволлар:

1. Бошлангич режа жадвалини кандай усулларда тулдириш мукин ?
2. Энг кам нарх усулида жадвал кандай тулдирилади?
3. Диагоналлар усулида жадвал кандай тулдирилади?
4. Шимолий гарб усулида жадвал кандай тулдирилади ?
5. Потенциаллик шарти қачон бузилади ?
6. Цикл суриш операцияси кандай бажарилади?
7. Потенциаллар усули билан текшириш учун тулдирилган катаклар сони нечта булиши керак?
8. Топилган ечим қачон оптимал дейилади?
9. Тулдирилган жадвал бўйича юк ташиш нархи кандай топилади?
10. Кандай катакларда потенциаллик шарти бузилиши мумкин?

14-Маъруза. Транспорт масаласини дельта усулда ечиш.

РЕЖА:

- 14.1. Жадвал катакларин тулдириш.**
- 14.2. Сатрларни ажратиш.**
- 14.3. Устунларни таҳлил қилиш.**
- 14.4. Белгиланган устунларни текшириш.**
- 14.5. Оптимал ечимни топиш.**

Адабиётлар 5,6,7

Таянч иборалар. Купи билан олинган сатр, ками билан олинган сатр, 0-ли сатр, юк қучириш, белгиланган устун, юк таксимлаш, тугридан – тугри қучириш, 0-ли сатр орқали қучириш.

14.1. Жадвал катакларин тулдириш.

Транспорт масалаларида 10-15та жунатиш ва қабул қилиш пунктлари бўлганда уларнинг оптимал ечимини потенциаллар усули билан топиш

мураккаб булади. Бундай масалаларни дельта усулда ечиш ишни анча енгиллаштиради, шунингдек топилган ечимларга караб иктисодий хулосалар хам чиқариш мумкин.

Куйидаги транспорт масаласи берилган булсин.

1-жадвал

	B_1	B_2	B_3	B_4	B_5	B_6	a_i
A_1	10	19	17	18	16	21	450
A_2	13	14	11	17	18	19	400
A_3	15	11	7	19	19	22	150
A_4	14	13	12	18	21	23	150
A_5	21	23	10	20	15	16	250
b_j	200	300	400	250	150	100	1400

Масаланинг ечимини топиш учун кейинги жадвалга утиш куйидаги тартибда бажарилади.

1) Устундаги C_{ij} ларнинг энг кичигини олиб барча C_{ij} лардан айириб хосил булган

C_{ij} ларни уларнинг остидан ёзиб чиқамиз.

2) Хосил булган жадвалда (жадвал-2) 0 булмаган сатрларни олиб шу сатрдаги энг кичкина C_{ij} ни танлаб олиб шу сатрдаги C_{ij} лардан айириб остидан ёзиб чиқамиз

3) Жадвал катакларини битта 0 булган устунни тулдиришдан бошлаймиз. Бунда захирага эътибор бермай эхтиёжга караб катакларга юк куйиб чиқамиз.

2-жадвал

	B ₁	B ₂	B ₃	B ₄	B ₅	B ₆	a _i	Δa _i	c _{ij}
A ₁	10 0 200	19 8	17 10	18 1	16 1	21 5	450	+ Δ 250	8
A ₂	13 3	14 3	11 4	17 0 + 100	18 3	19 3	400	+ 300	3
A ₃	15 5	11 0 300	7 0 400	19 2	19 4	22 6	150	- 550	
A ₄	14 4 3	13 2 + 1	12 5 4	18 1 - 150 0	21 6 5	23 7 6	150	0	1
A ₅	21 11	23 12	10 3	20 3	15 0 150	16 0 100	250	0	
b _j	200 Δ	300	400	250	150	100	1400		

Δ

4) Жадвал катакларида 2та 0 булган устунларни эхтиёж ва захирани хисобга олган холда тулдирамыз.

Сунгра 3та ва ундан ортик 0 лари булган устундаги катакларни захира ва эхтиёжини хисобга олиб тулдириб чикамыз

14.2. Сатрларни ажратиш

5) Δa_i деб i чи сатрдаги захира билан куйилган юклар микдори орасидаги айирмани белгилаб оламиз. a_i ларни жадвалга янги устун киритиб ёзиб чикамыз (2-жадвал).

6) Агар $\Delta a_i < 0$ булса бу купу билан олинган сатр, $\Delta a_i > 0$ булса ками билан олинган сатр, $\Delta a_i = 0$ булса 0 ли сатр дейилади. Хамма сатрлар 0 сатр булса оптимал ечим топилган булади уз олдимизга куйган максад кандайдир йулар билан купу билан олинган сатрдаги ортикча юкларни ками билан олинган сатрга кучиришдир.

7) **14.3. Устунларни тахлил килиш** .Купу билан олинган сатрда юки булган устунларни V-белги билан белгилаб оламиз

- 8) Белгилаб олинган устундаги ками билан олинган ва „0” сатрдаги ΔC_{ij} ларнинг энг кичигини танлаб олиб жадвалнинг охириг устунига ёзамиз. $\min \Delta C_{ij}$ –ками билан олинган сатрдаги танлаб олинган дельтани $\min \Delta C_{i0j}$ „0”и сатрдаги билан солиштирамиз. Бунда икки хол булиши мумкин а) барча сатрлар учун $\min \Delta C_{ij} \leq \min \Delta C_{i0j}$ в) баъзи бир „0”и сатрлар учун $\min \Delta C_{ij} > \min \Delta C_{i0j}$
- 9) Агар а)шарт бажарилса белгиланган устундаги купи билан олинган сатрдагиюкни ками билан олинган сатрдаги $\min \Delta C_{ij}$ га мос келадиган катакка тугридан –тугри кучириб куйилади.Кучириладиган юкнинг микдори $\min(x_{ij}; \Delta a_{ir})$ ларга караб оинади; бунда x_{ij} белгиланган устундаги купи билан олингансатрнинг катагидаги юк микдори, Δa_{ir} купи билан олинган ва ками билан олинган сатрлардаги айирмаланинг киймати.
- 10) Агар баъзи бир „0”и катаклар учун в)шарт бажарилса кайта таксимлашни занжир буйича олиб борамиз. Занжир купи билан олинган сатрдан ками билан олинган сатрга „0”сатр оркали утади.Занжир тузиш учун белгиланган устунда $\Delta C_{i0j} < \min \Delta C_{ij}$ шарт бажариладиган катакни топиб олиб „+“ ва шу устунда ками билан олинган сатрдаги катакни „-“ ишора билан белгилаймиз .Белгиланган катаклардан занжир тузиб оламиз.
- 11) Хар бир занжир учун орттирмаларнинг алгебраик йигиндиси $\sum \sum \Delta C_{ij}$ ларни хисоблаймиз.Улар „-“белгили катакада турган булса манфий „+“белгили катакда турган булса мусбат деб каралади .Хосил булган йигиндини $\min \Delta C_{ij}$ билан солиштирамиз а) агар $\sum \sum \Delta C_{ij} > \min \Delta C_{ij}$ шарт бажарилса бу занжирлардан фойдалана олмаймиз. в) агар $\sum \sum \Delta C_{ij} < \min \Delta C_{ij}$ шарт бажарилса юк таксимлашни йигиндиси энг кичик булган жадвал буйича бажарамиз.Занжир буйича юкни таксимлаш микдори $\min(x_{ikjr}; |\Delta a_{ir}|)$ га тенг,бу ерда x_{ikjr} „-“ишорали катаклардаги юк микдори, Δa_{ir} занжирнинг боши ва охири булган сатрлардаги юк фарклари .Занжир буйича харакатланиб „-“ишорали катакдан таксимлашга мос келадиган сонни айирамиз ва „+“ишорали катакдаги сонга олиб бориб кушамиз, худди шу микдорга Δa_{ir} ни хам узгартириб борамиз натижада истеъмолчининг талабини кондириш учун янги режа хосил киламиз.2-жадвалда ками билан олинган сатрлар учун $\min \Delta C_{ij} = \min(8;3)=3$,худди шу нарсани „0”ли сатр учун хам таккослаймиз $\min \Delta C_{i0j} = \min(1;3)=1$ $3 > 1$.А₄-„0”ли сатр учун в)шарт бажарилади демак таксимлашни занжир буйича олиб борамиз.А₄-сатрда $\Delta C_{42}=1$ белгиланган устун турибди , шу катакни „+“ билан белгилаймиз.В₂ устунда купи билан олинган сатрда юк куйилган катак А₃В₂ни „-“ишора билан белгилаймиз.А₃В₂-А₄В₂ буйича харакатланиб занжирнинг биринчи кисмини хосил киламиз ва яна „0”и сатрга келамиз ,бу сатрда тулдирилган катак А₄В₄ни оламиз

ва унга „–“ ишора куямиз.Сунгра B_4 устун буйича ками билан булган сатрадаги тулдирилган катакча борамиз.Бизнинг мисолимизда бундай катаклар иккита B_4A_1 ва B_4A_2 . Демак 2та занжир тузилади

$$1)A_3B_2-A_4B_2-A_4B_4-A_1B_4$$

$$2)A_3B_2-A_4B_2-A_4B_4-A_2B_4$$

Занжирлар буйича орттирмаларни хисоблаймиз

$$1)-0+1-0+1=2$$

$$2)-0+1-0+0=1.$$

Куришиб турибдики 2та занжирда хам йигинди $\min \Delta C_{ij}=3$ дан кичик,демак иккала занжирни хам олиш мумкин.Иккинчи занжирда йигинди кичикрок булгани учун ушбу занжирни оламиз.Кайта таксимлаш кийматини аниклаймиз $\min(300;150;550;300)=150$.

3-жадвал

	B_1	B_2	B_3	B_4	B_5	B_6	a_i	Δa_i	$\min \Delta C_{ij}$
A_1	10 0 200	19 8	17 10	18 1	16 1	21 5	450	+ 250	8
A_2	13 3	14 3	11 4	17 0 250	18 3	19 3	400	+ 150	3
A_3	15 5	11 0 150	7 0 400	19 2	19 4	22 6	150	- 400	
A_4	14 4 3	13 2 1 150	12 5 4	18 1 0	21 6 5	23 7 6	150	0	1
A_5	21 11	23 12	10 3	20 3	15 0 150	16 0	250	0	3

						100			
v_j	200	300	400	250	150	100	1400		

Натижада янги жадвал хосил булди.

14.4.Белгиланган устунларни текшириш

11)Кайта таксимлангандан кейин белгиланган устунларни учирш мумкин ёки йуклигини текшираамиз.Агар шу устундаги купи билан олинган сатрдаги катак бушаб колса ёки купи билан олинган сатр „0“ли сатрга айланса,бу устун белгиланганликдан чикади. У холда кейинги кадам 6)дан бошланади.Белгиланган устунлар узгармаса кейинги кдам 7)дан бошланади.

12. Кайта таксимлаш жараёни хамма сатрлар „0“ сатрга айлангунча давом этади.

3-жадвалда белгиланган устунлар ва ками билан олинган стрлар сони узгармади шунинг учун олдинги жадвалдагидек $\min \Delta C_{ij}=3$ ва A_4 сатр учун $1 < 3$ A_2B_2 катакдан бошланадиган ва „0“ сатрнинг A_4B_2 катагидан утадиган занжир буйича янги таксимлаш утказамиз .Лекин A_4B_2 катакдан „0,, сатр буйича харакатлана олмайди чунки бу сатрда бошка тулдирилган катак йук. A_5 „0“ катак учун $\min \Delta C_{ij}=\min \Delta C_{ioj}=3$. Шунинг учун тугридан-тугри A_3 сатрдан A_2B_2 катакка юк кучирамиз . A_2B_2 да $\min \Delta C_{ij}$ бор. Кучириш мумкин булган юк микдорини аниклаймиз

$$\min(150;400;150)=150$$

14.5.Оптимал ечимни топиш.

Юк кучириб янги 4-жадвални хосил киламиз. Кайта таксимлаш натижасида A_3B_2 катак буш булиб колди.Демак B_2 белгиланган устунлар сонидан учирилади. A_2 эса „0“ сатр булиб колди . $\min \Delta C_{ij}$ ларни белгиланган устундаги ками билан олинган ва „0“ сатрлар учун хисблаймиз ва уни 4-жадвалнинг охирги устунига ёзамиз.Ками билан олинган сатр учун $\min \Delta C_{ij}=10$ „0“ли сатрдаги ихтиёрий ΔC_{ioj} лар 10дан кичик .Шунинг учун „0“ сатрларнинг хар бири учун занжир буйича кайта таксимлашни куриб чикамиз.6-жадвалда Δa_i ларнинг хаммаси 0 га тенг чикди .Демак масаланинг оптимал ечими топилди.

4-жадвал

	B_1	B_2	B_3	B_4	B_5	B_6	a_i	Δa_i	$\min \Delta C_{ij}$
--	-------	-------	-------	-------	-------	-------	-------	--------------	----------------------

A ₁	10 200 0	19 8	17 10	18 1	16 + 1	21 5	450	+ 250	10
A ₂	13 3	14 150 3	11 4	17 0 250	18 3	19 3	400	0	4
A ₃	15 5	11 0	7 - 0 400	19 2	19 4	22 6	150	- 250	
A ₄	14 4 3	13 2 150 1	12 5 4	18 1 0	21 6 5	23 7 6	150	0	4
A ₅	21 11	23 12	10 + 3	20 3	15 - 0 150	16 0 100	250	0	3
e _j	200	300	400	250	150	100	1400		

5-жадвал

	B ₁	B ₂	B ₃	B ₄	B ₅	B ₆	a _i	Δa _i	minΔC _{ij}
A ₁	10 0 200	19 8	17 + 10	18 1	16 1 150	21 5	450	+ 100	10
A ₂	13 3	14 3 150	11 4	17 0 250	18 3	19 3	400	0	4
A ₃	15 5	11 0	7 - 0	19 2	19 4	22 6	150	-	

			250					100	
A ₄	14 4 3	13 2 1 150	12 5 4	18 1 0	21 6 5	23 7 6	150	0	4
A ₅	21 11	23 12	10 3 150	20 3	15 0	16 0 100	250	0	3
e _j	200	300	400	250	150	100	1400		

6-жадвал

	B ₁	B ₂	B ₃	B ₄	B ₅	B ₆	a _i	Δa ₁	minΔC _{ij}
A ₁	10 0 200	19 8	17 10 100	18 1	16 1 150	21 5	450	0	
A ₂	13 3	14 3 150	11 4	17 0 250	18 3	19 3	400	0	
A ₃	15 5	11 0	7 0 150	19 2	19 4	22 6	150	0	
A ₄	14 4 3	13 2 1 150	12 5 4	18 1 0	21 6 5	23 7 6	150	0	
A ₅	21 11	23 12	10 3 150	20 3	15 0	16 0 100	250	0	
e _j	200	300	400	250	150	100	1400		

Саволлар.

- 1.Купи билан олинган сатр деб кандай сатрга айилади?
- 2.Ками билан олинган сатр деб кандай сатрга айтилади?
- 3.Нолли сатр деб кандай сатрга айтилади?
- 4.Белгиланган устун деб кандай устунга айтилади?
- 5.Качон купи билан олинган сатрдан ками билан олинган сатрга юкни тугридан-тугри кучириш мумкин?
- 6.Качон юкни купи билан олинган сатрдан ками билан олинган сатрга нолли сатр оркали кучириш мумкин?
- 7.Дельта усулда ечиш качонгача давом эттирилади?
- 8.Качон белгиланган устун узгаради?
- 9.Купи билан олинган сатрдан ками билан олинган сатрга нолли сатр оркали кандай утилади?
- 10.Качон нолли сатр оркали юриб булмайди?

15-Маъруза. Бутун сонли дастурлаштириш

Р Е Ж А

15.1. Масаланинг куйилиши

15.2. Бутун сонли ечимлар туплами.

15.3.Гомори усули.

15.4.Кушимча шартлар киритиш.

15.5. Мисол

15.6.Станоклардан оптимал фойдаланиш масаласи.

15.7.Материалларни оптимал киркиш масаласи.

Адабиётлар 1,3,4,7,12,14

Таянч иборалар. Бутун сонли ечим, ечимлар купбурчаги, соннинг бутун кисми, каср кисми, Гомори усули, кушимча чекланишлар.

15.1. Масаланинг куйилиши

Чизикли дастурлаштиришга тегишли булган купгина иктисодий масалалар бутун сонли ечимга эга булиши талаб этилади. Буларга узгарувчи кийматлар булинмас микдорий кийматларга эга булган масалар масалан,корхоналар уртасида ишлаб чикариладиган вазифаларни таксимлаш, самалётларни рейсларга таксимлаш, бокиладиган хайвонлар сони ва хоказолар. Агар бирлик хона масаланинг ечимига унча таъсир утказмаса, бундай масалаларни оддий симплекс усулда ечиб чиккан натижани бирлик хонагача яхлитлаб олиш мумкин.Акс холда яхлитлаб олиш бутун сонли оптимал ечимдан анча узок ечишга олиб келади.

Масаланинг куйилиши ва ечиш усули.

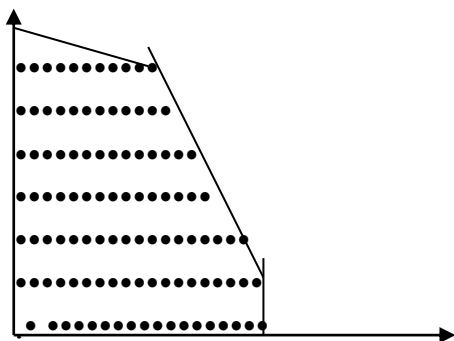
Бутун сонли дастурлаштириш масалалари оддий чизикли дастурлаштириш масалаларидек булади ва факат оптимал ечимда катнашаётган ечимга мусбат, бутун булсин деган шарт хам куйилади.

$$Z = \sum C_j X_j \text{ функциянинг}$$

$$\sum A_{ij} X_j = b_i, i=1,2,\dots,m$$

$X_j \geq 0$, X_j - ,бутун шартларни каноатлантирувчи энг кичик(катта) киймати топилсин.

15.2 Бутун сонли ечимлар туплами Фараз килайлик масаланинг уринли ечимлар туплами куйидаги куп бурчакдан иборат деб.



Ечимнинг бутун булиши шартини хам ҳисобга олсак, бу туплам алоҳида олинган нукталардан иборат булади ва бу купбурчак каварик булмайди.

Энг четки бутун ечимларни туташтирадиган ва уқлар билан чегараланган купбурчак ясаб борамиз ва унда чизикли дастурлаштиришнинг куйидаги хусусиятларга эга булган масаласи ҳосил булади.

1) Янги ечимлар купбурчак биринчи ечимлар купбурчакда барча бутун ечимларни уз ичига олади. Унинг ҳар бир учки нуктаси бутундир.

2) Чизикли функция узининг оптимал ечимига купбурчакнинг учки нукталарида эришар эди, демак бундай ясалган ечимлар купбурчаги масаланинг бутун ечимини топиш имкониятини яратади.

15.3. Гомори усули.

Бундай куйилган масалаларни ечиш учун симплекс усулга асосланган Гомори усулидан фойдаланиб ечилади. Аввал симплекс усул билан

масаланинг оптимал режаси ечимнинг бутун булим шартини ҳисобга олмай топилади. Агар топилган ечим бутун булса, ечим тухтатилади. Агар оптимал режа ҳеч булмаганда битта булса ҳам X_i каср ечимга эга булса режанинг компонентоларининг бутун булишини ҳисобга олувчи кушимча чекланишлар куйилади ва симплекс усулда ечиш янги оптимал режа топулгунча давом эттирилади. Бундай ечиш ҳамма ечимлар бутун чиккунча еки бутун ечимлар йук исботлангунча давом эттирилади. (x_i - асрли ечим турган сатрдаги ҳамма x_{ij} лар бутун булса)

Бутун сонли дастурлаштириш масалаларини ечиш учун Гомори усулидан фойдаланамиз. Бу усул симплекс усулига асосланган. Симплекс усулда оптимал ечим топилади, агар топилган ечим бутун булса, ҳисоблаш ишлари тухтатилади, агар оптимал режа ҳеч булмаганда битта x_i касрли ечимга эга булса, кушимча шарт киритилади ва яна янги оптимал режа топулгунча давом эттирилади. Кушимча шарт киритиш процесси бутун оптимал ечим топулгунча, масаланинг бутун сонли оптимал ечими йук эканлигини билгунча давом эттирилади.

Агар x_i касрли булиб шу сатрдаги ҳамма x_{ij} лар бутун булса масаланинг ечими йук дейилади. Гомори усулининг камчилиги шундаки асосий ва кушимча номаълумларнинг ҳаммасига бутун деган шарт куйиб борилаверади.

15.4. Кушимча шартлар киритиш.

$A_1, A_2, \dots, A_i, \dots, A_m$,базисда $X=(x_1, x_2, \dots, x_i, x_m, \dots, x_n)$ оптимал режа топилган булсин. Унда охириги симплекс жадвал куйдаги куринишга эга булади.

$$X = \begin{pmatrix} x_1 & 1 & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 & x_{1, m+1} & \dots & x_{1j} & \dots & x_{1n} \\ x_2 & 0 & 1 & \dots & 0 & \dots & 0 & x_{2, m+1} & \dots & x_{2j} & \dots & x_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ x_i & 0 & 0 & \dots & 1 & \dots & 0 & x_{i, m+1} & \dots & x_{ij} & \dots & x_{in} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ x_m & 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & 1 & x_{m, m+1} & \dots & x_{mj} & \dots & x_{mn} \end{pmatrix}$$

x_i - касрли деб фараз килсак x_{ij} ларнинг ҳам баъзилари касрли $[x_i]$ ва $[x_{ij}]$ деб x_i ва x_{ij} сонларнинг бутун кисмини белгилаб оламиз, яъни x_i ва x_{ij} дан катта булмаган бутун сонларни. Унда x_i ва x_{ij} ларнинг каср кисми q_i ва q_{ij} улар куйдагича аникланади. $q_i = x_i - [x_i]$ $q_{ij} = x_{ij} - [x_{ij}]$ q_i ва q_{ij} лар манфий эмас.

Масалан,

$$X_i=7,3 \quad [x_i]=7 \quad q_i=0,3, \quad x_i=-2,3 \quad [x_i]=-3 \quad q_i=0,7$$

Шартга кура $x_j(j=1, n)$ - манфий эмасб, бутун унда $[(q_{i1}x_1 + q_{i2}x_2 + \dots + q_{in}x_n) - q] \geq 0$ айирма ҳам бутун мусбат сондир. Бу тенгсизликнинг чап

томонидаги бутун мусбат x_{n+1} номаълумни айириб тенгламага айлантирамыз. Тенгламани - 1 га купайтириб охирги симплекс жадвалга киритамиз, икки еклама симплекс усулини куллаб янги режа ҳосил киламиз. Агар ҳосил булган ечим бутун сонлардан иборат булса тухтатилади, акс холда охирги симплекс жадвалдан фойдаланиб янги кушимча шарт тузамиз.

Агар оптимал режада бир нечта каср x_i лар булса, кушимча шартни тах q учун тузамиз. Бу бутун сонли ечим топиш процессини тезлаштиради. Кушимча шарт киритишнинг геометрик маъноси куйдагича

Q купбурчакнинг $A(\bullet)$ да Z тах га эришсин $Z(A)=\max$, лекин A нинг координаталари касрли I ва II буйича бутун сонли булиш чегараси четки $(\bullet)$ си A^1 булган

Q^1 сохани кесиб олади ва бу нуктада максад функция максимумга эришади.

15.5 Мисол: $Z=x_1-x_2-3x_3$ функциянинг

$$\begin{cases} 2x_1-x_2+x_3 \leq 1 \\ -4x_1+2x_2-x_3 \leq 2 \\ 3x_1+x_3 \leq 5 \end{cases}$$

$x_j \geq 0$ x_i - бутун шартларни \канотлантйрувчи минимуми топилсин. Бу масаланинг оптимал ечими куйдагича.

x_1 ва x_2 ечимлар касрли кушимча шартлар киритамиз. Кушимча шартни $x_2=11/3$ учун киритамиз. $11/3 = 3 \frac{2}{3}$ каср кисми энг катта

$$q_2=x_2-[x_2]=11/3 -3 =2/3$$

$$q_{21}=q_{22}=q_{23}=0$$

$$q_{24}=-1/3-(-1)=2/3$$

$$q_{25}=1/3-0=1/3$$

$$q_{26}=2/3-0=2/3$$

Кушимча шарт куйдаги куринишда булади

$$2/x_4+1/3x_5+2/3x_6-2/3 \geq 0$$

Тенгсизликни (-1) га купайтириб ва кушимча номаълум киритиб тенгламага айлантирамыз

$$-2/3x_4-1/3-x_5-2/3x_6+x_7=-2/3$$

Демак, бу ерда бутун сонли ечим $x(0;3;4)$ да $Z \min=-15$ келиб чикади.

Баъзи бир бутун сонли дастурлаштиришнинг иктисодий масалалари.

15.6. Станоклардан оптимал фойдаланиш масалалари.

Корхонада m -турдаги станоклардан мос равишда b_i ($i=1,m$) дондан бор хар бир станокда k_j ($j=1,n$) бирликдан кирадиган n -турдаги детал ишлаб чикариш мумкин. a_{ij} - i чи тур станокни j -тур детални ишлаб чикаришдаги унумдорлиги. Махсулотлар комплектини ишлаб чикаришни максимум кийматини тامينлайдиган станокларни ишлатиш режасини тузинг. i -чи станокда j -ги детални ишлаб чикарадиган сонини x_{ij} деб белгилаб оламиз.

Бирлик вақтда уларнинг $a_{ij} x_{ij}$ - ишлаб чикарилсин ва барча турдаги станокларда умумий ишлаб чикариш сони

$$Z_j = \sum a_{ij} x_{ij}$$

Хар бир комплектда k_j - та деталь катнашганини ҳисобга олсак Z_j / K_j нисбат j -тур деталдан тузиладиган комплектлар сонини аниқлайди.

Барча деталлар тури бўйича тула комплектлар сони шу нисбатларнинг энг кичигига қараб олинади. Тула комплектлаштириш шарти бажарилиши учун қуйдаги тенглик бажарилиши учун қуйдаги тенглик бажарилиши керак $Z_1/K_1 = Z_2/K_2 = \dots = Z_n/K_n$

Бунда комплектлаштириш учун $n=1$ та чекланишлар ҳосил киламиз.

$$Z_j/K_j = Z_1/K_1 \quad (j=1,2,3,\dots,n)$$

$$\sum (a_{ij}x_{ij} - K_j/K_1 a_{i1}x_{i1}) = 0$$

Станоклар тулик ишлатилиши керак эканлигини ҳисобга олсак яна m -та чекланишлар системаси ҳосил бўлади.

$$\sum x_{ij} = b_i \quad (i=1,2,\dots,m)$$

$$x_{ij} \geq 0 \quad (i=1,2,\dots,m; j=1,2,\dots,n)$$

Шундай қилиб $Z = \max(\min_{1 \leq j \leq n} 1/K_j \sum a_{ij}x_{ij})$ ни

$$1 \leq j \leq n$$

$$\sum x_{ij} = b_i, i=1,2,\dots,m$$

$$\sum (a_{ij} x_{ij} - K_j/K_1 a_{i1} x_{i1}) = 0$$

$x_{ij} \geq 0$ x_{ij} - , Бутун шартларни қаноатлантирувчи қиймати топилсин.

15.7. Материалларни оптимал қирқиш масаласи .

Корхонада m - турдаги хар бири мос равишда b_i ($i=1,m$) бирликдан булган партиядаги материалларни қирқиш талаб этилади. Хар бир партиядаги қирқимлар улчами бир хил. Агар хар бир бирлик материалларни деталларга n -хил усул билан қирқиш мумкин булса ва i -чи партияни j -чи усул билан қирқанда гдаги деталдан a_{ij} та қирқим ҳосил қилинса, ҳамма

турдаги материаллар партиясидан бирига r -турдаги деталлардан K_r ($r=1,2,\dots,p$) тадан кирадиган килиб тузилган комплектларнинг $Z_{\text{максимал}}$ киймати топилсин. Масаланинг математик моделини тузиш учун x_{ij} деб j -чи усул билан киркилган i -чи партиядagi материаллар сонини белгилаб оламиз. Унда j -чи усул билан киркилган i -чи партиядagi a_{ijr} x_{ij} - r турдаги деталларни ҳосил киламиз.

Хамма i - партиядagi n -турдаги барча киркиш усулларини куллаб r - турдаги деталлардан

$$\sum a_{ijr} x_{ij} \text{ та, ва хамма } m\text{-партиялардан}$$

$$Z = \sum \sum a_{ijr} x_{ij} \text{ та детал хосил килинади.}$$

Хар бир комплектда K_r деталь киради, шунинг учун Z_r/K_r нисбат ($r=1,2,\dots,p$) турдаги деталларда тузиладиган комплектлар сонини аниқлайди. Тула комплектлаштириш учун $Z_1/K_1=Z_2/K_2=\dots=Z_r/K_r=\dots=Z_p/K_p$

$p=1$ та нисбатини ихтирий r таси орқали ифодалаш мумкин $Z_r/K_r = Z_1/K_1$ ($r=2,3,\dots,P$) еки $Z_r=K_r Z_1/K_1$ Z_r ва Z_1 ни кийматлари билан алмаштириб комплектлаштириш буйича $p-1$ та чекланиш ҳосил киламиз.

$$\sum \sum a_{ijr} x_{ij} = K_r/K_1 \sum \sum a_{ij}, x_{ij}$$

Материаллар сони буйича чекланишлар системаси

$$\sum x_{ij} = b_i \quad (i=1,m)$$

Мисол, 3 турдаги бруслар комплектини яшаш учун икки партиялар мавжуд. Биринчи партия узунлиги 6,6 м дан булган 90 та егоч, иккинчиси 4,8 м дан 60 та комплект хар бири 2,2 м дан 2 та ва битта 1,3 м лик бруслардан иборат.

Егочларни кандай килиб киркиб максимал сондаги комплект ҳосил килиш мумкин. a_{ijr} ($i=1,2, r=1,2$) ларни аниқлаймиз ва куйдаги жадвалга езиб оламиз.

Партия	Брус улчами	Киркиш усуллари					Z_i
		1	2	3	4		
I	2,2 м	3	2	1	-		Z_1 (6,6 м)
	1,3 м	-	1	3	5		Z_2
II	2,2 м	2	1	-	-		Z_1 (4,8 м)
	1,3 м	-	2	3	-		Z_2

x_{ij} -деб I ва II партияда ($i=1,2$; $j=1,2,3,4$) 1,2,3,4 -усул билан киркилган егочлар сонини белгилаймиз ва масаланинг математик моделини тузамиз. Комплектлаштириш буйича чегарани $Z_1/2=Z_2/1$ $Z_1=2Z_2$ тенгликдан ҳосил киламиз.

$$3x_{11}+2x_{12}+x_{13}+2x_{21}+x_{22}=2(x_{12}+3x_{13}+5x_{14}+2x_{22}+3x_{23}) \quad 3x_{11}-5x_{13}-10x_{14}+2x_{21}-3x_{22}-6x_{23}=0$$

Материал ресурслар буйича чекланишларни хисобга олиб куйдаги математик моделларни тузиб оламиз. $Z=x_{12}+3x_{13}+5x_{14}+2x_{22}+3x_{23}$ функциянинг

$$\begin{aligned} x_{11}+x_{12}+x_{13}+x_{14} &= 90 \\ x_{21}+x_{22}+x_{23} &= 60 \\ 3x_{11}-5x_{13}-10x_{14}+2x_{21}-3x_{22}-6x_{23} &= 0 \\ x_{ij} &\text{-- бутун, } x_{ij} \geq 0 \end{aligned}$$

шартларни каноатлантирувчи максимуми топилсин. Масалани ечиб куйдаги оптимал режани ҳосил қиламиз.

$$x_{11}=81, x_{14}=9; x_{22}=60, x_{12}=x_{13}=x_{21}=x_{23}=0 \\ Z_{\max}=165$$

Яъни максимум 165 та комплект ҳосил қилиш учун 81 та 6,6м лик егочни 3 та дан 2,2 м лик , 9та 6,6 м лик егочни 5 та 1,3 м лик 60 та 4,8м лик егочни 3 та 1 таси 2,2 м ва 2 таси 1,3 м лик қилиб қелиши мумкин.

С А В О Л Л А Р.

1. Бутун сонли дастурлаштириш масалаларига қушимча шарт қандай қиритилади?
2. Бутун сонли дастурлаштириш масалалари қаерларда ишлатилади?
3. Қачон масала бутун сонли ечимга эга эмас дейилади?
4. Бутун сонли дастурлаштириш масалаларининг уринли ечимлар туплами қандай бўлади?
5. Қушимча шарт қандай қиритилади?
6. Манфий соннинг бутун қисми қандай топилади?
7. Соннинг бутун қисми деганда нимани тушунаси?
8. Қиритилаётган қушимча шартнинг маъноси нима?
9. Бутун сонли дастурлаштириш масалаларининг уринли ечимлар туплами қаварикми?
10. Бир нечта қаср ечимлар бўлса, қушимча шартни қайси ечим буйича қиритилади?

16-Маъруза УЙИНЛАР НАЗАРИЯСИ.

РЕЖА:

16.1 Уйинлар назарияси хакида тушунча.

16.2 Уйин матрицаси.

16.3 Стратегия.

16.4 Ютуклар функцияси.

16.5 Матрицали уйиннинг ечими.

16.6 Матрицали уйинни чизикли дастурлаштириш масаласига олиб келиш.

16.7. Масала

Адабиётлар 5,7,14

Таянч иборалар. Уйин матрицаси, уйин ютуги, аралаш стратегия, соф стратегия, ютуклар функцияси, математик кутиш, эгар нукта.

16.1 Уйинлар назарияси хакида

Ишлаб чиқаришни бошқариш ва иктисодиёт соҳасида куп амалий масалаларни ечиш жараенида икки томон карама- карши максадларга эга булиб, томонлардан бирининг оладиган натижаси иккинчисининг кандай йуналиши танланганлигига боглик буладиган холлар жуда куп учрайди.

Бундай ходисалар конфликтли жараенлар (ситуация) деб аталади.

Инсон фаолиятининг турли соҳаларидаги конфликтли (ситуация) ларни математиканинг замонавий тармоқларидан бири уйинлар назарияси урганади.

Конфликтли жараенлар уз ичига жуда куп омилларни олади ва уларни караш жуда мураккаблашади. Жараенни урганиш кулаш булиши учун асосий булмаган, иккинчи даражали омилларни хисобга олмасдан, бор эътиборни асосий омилларни тахлилига каратиб, реал ситуацияни танлаб унинг математик моделини тузамиз. Бу модел уйин деб аталади.

Хакикий конфликтли ситуациядан уйин узининг танлаб олинган коида ва шартлари билан фаркланади. Уйинда иштирок этаётган томонлар уйновчилар деб аталади.

Уйинлар назариясини биринчи яратувчи олимлардан бири Неймандир. У куйидагидек масалаларни ечиш билан шугулланади: “Агар n - та $p_1, p_2, \dots, p_n$ уйновчилар бирор T - уйинни уйнаётган булса, i - уйновчи бу уйинда ютиб чиқиши учун кандай стратегияни танлаш керак?”. Бу ерда биз “уйин” деганда маълум келишиб олинган шарт ва коидалар тупламини, “партия” деганда шу шарт ва коидаларнинг амалга оширилишини тушунамиз. Хар бир партиядан кейин p_i уйновчи уйиннинг ютуги деб аталмиш v_i ютукка эга булади (пул, очко ва хоказо) .

Баъзи уйинларда ютказилган пуллар (очколар) йигиндиси ютилган пуллар(очколар) йигиндисига тенг булади. Масалан, P_1 уйновчи V_1 сум

ютказса, P_2 уйновчи V_1 сум ютиши мумкин. Бу холда уйиндаги ютуклар йигиндиси 0 га тенг булади.

$$v_1 + v_2 + \dots + v_n = 0$$

Бу ерда биз хар бир уйновчи факат ютади деб фараз киламиз, чунки бирор уйновчи V сум ютказса унинг ютуги $(-V)$ сумга тенг булади деб олиш мумкин.

Мисол тарикасида куйидаги уйинни караймиз. Биринчи уйновчи (P_1) уйин кубикини ташлаганда раками жуфт ёки ток чикишини танлайди. иккинчи уйновчи (P_2) хам P_1 уйновчи кандай ракамни танлаганини билмаган холда бирор ракамни танлайди. Агарда икки уйновчи бир хил ракамни танлаган булсалар P_1 уйновчи 1 очко ютади акс холда, P_2 уйновчи 1 очко ютади. Бу уйинни куйидаги жадвал куринишда ифодалаш мумкин:

	Жуфт	P_2	ток
Жуфт	1	-1	
P_1			
ток	-1	1	

Сатрдаги ракамлар P_1 нинг ютугини, устундаги ракамлар эса P_2 нинг ютказишини билдиради.

Бу уйинда P_1 хар вақт ютади деб айтамыз, чунки P_1 ютказса унинг ютуги

(-1) га тенг булади.

16.3 Уйин матрицаси.

Шундай килиб, берилган уйиннинг шартларини куйидаги

$$\begin{matrix} 1 & -1 \\ -1 & 1 \end{matrix}$$

матрица оркали ифодалаш мумкин. матрицанинг катори P_1 нинг танлаш имкониятига, устуни P_2 нинг танлаш имкониятига мос келади. Бу ерда биринчи сатрдаги биринчи ракам P_1 жуфт, P_2 хам жуфт танлаганида P_1 1 очко ютишини билдиради. Шу сатрдаги иккинчи ракам P_1 жуфт ва P_2 ток ракамни танласа P_1 1 очко ютказишини ёки P_2 1 очко ютишини билдиради.

1-таъриф. Хар кандай Γ уйин, уйин матрицаси деб аталувчи

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

матрица оркали аникланиши мумкин. Бу матрица биринчи уйновчи учун ютуклар матрицаси деб юритилади.

a_{ij} элемент - P_1 уйновчи матрицанинг i - каторига мос келувчи юришни, P_2 уйновчи j - устунга мос келувчи юришни танлагандаги P_1 уйновчининг ютук суммасини билдиради.

16.3 Стратегия.

2-таъриф. Компоненталари $x_i \geq 0$ ва $\sum x_i = 1$ шартларни каноатлантирувчи $x = (x_1, x_2, \dots, x_m)$ вектор бирор P_1 уйновчининг аралаш стратегияси дейилади.

Худди шунингдек $y_i \geq 0$, $\sum y_i = 1$ булса, $Y = (y_1, y_2, \dots, y_n)$ вектор P_2 уйновчининг аралаш стратегияси дейилади.

x_i ва y_i лар мос равишда P_1 ни узининг i - юришини (каторини) ва P_2 узининг j - юришини (устунини) танлаш частоталарини билдиради.

3-таъриф. i - компонентаси 1 га тенг булиб колган компоненталари “О” га тенг булган X аралаш стратегияни P_1 -уйновчининг соф стратегияси дейилади.

Масалан, $(1, 0, 0)$, $(0, 1, 0)$, $(0, 0, 1)$ худди шунингдек, j - компонентаси 1 га тенг булиб, колган компорненталари “О” га тенг булган Y аралаш стратегияни P_2 уйновчининг соф стратегияси деб атаймиз.

Ютук матрицаси

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

булган матрицали уйинни курайлик. Агар P_1 уйновчи i -соф стратегияни танласа, у камида $\min a_{ij}$ ютукка эга булади. P_1 уйновчи узининг ютугини максимал килишга харакат килади. Демак у шундай i - соф стратегияни танлаши керакки, унинг ютуги $\max$ булсин, яъни P_1 уйновчи $\max (\min a_{ij})$ берувчи соф стратегияни танлайди.

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 5 & 0 & 4 \\ 2 & 1 & 3 & 3 \\ 4 & 2 & -10 & \end{pmatrix}$$

P_1 -уйновчи 1 -соф стратегияни танласа у энг камида 0 ютукка эришади.

2-соф стратегияда унинг ютуги камида 1 га тенг булади: 3-соф стратегияда эса камида 1 ютукка эга булади. демак у 2-соф стратегияни танлайди ва бу холда унинг ютуги

$$\max (\min a_{ij})=a_{22}=1$$

булади.

Агарда P_2 уйновчи 1-соф стратегияни танласа, у энг купи билан 4 очко ютказади. 2-соф стратегияда 5 очко 3 ва 4 очко стратегия, 4 очко ютказади, P_2 уйновчи узининг ютказишни минимал килишга харакат килади. Демак 3 соф стратегияни танлайди. P_2 учун ютказиш суммаси

$$\min \max a_{ij}=a_{23}=3$$

2- мисол.

	j	i
3	5	6
1	2	3
0	7	4

Матрицали уйинда P_1 уйновчи 1-соф стратегияни танласа, энг камида 3 очко ютади, 2 соф стратегияда 1 очко, 3 соф стратегияда эса 0 очко ютади.

P_1 уйновчи 1-соф стратегияни танлайди ва унинг ютуги

$$\max (\min a_{ij})=3 \text{ булади.}$$

Худди шунингдек, P_2 уйновчи 1-соф стратегияни танласа, у энг купи билан 3 очко ютказади, 2 соф стратегияда 7,3-соф стратегияда 6 очко ютказади. P_2 уйновчи узининг ютугини минималлаштиришга харакат килади.

Шунинг учун

$$\min(\max a_{ij})=\min (3;7;6)=3$$

каноатлантирувчи 1- соф стратегия $u=(1;0,0,)$ ни танлайди.

Шундай килиб берилган уйинда p_1 уйновчининг $X=(1,0,0)$ соф стратегияси учун

$$\min(\max a_{ij})=\max(\min a_{ij})=3$$

шарт уринли булганлиги сабабли улар оптимал соф стратегия дейилади. Бу мисолда А матрицанинг a_{11} элементи уз устунида максимал ва сатрида минимал элемемент буляпти. Бундай нуктани(элементни) эгар нукта деб атаймиз.

16.4Ютуклар функцияси.

4-таъриф. P_1 уйновчининг ютуклар функцияси еки бошкача айтганда унинг ютугининг математик кутилиши.

$$E(X,Y)=XAY=\sum \sum x_i a_{ij} y_j$$

формула билан аникланади, бу ерда $x=(x_1,x_2,...,x_n)$ P_1 уйновчининг ва $Y=(y_1,y_2,...,y_n)$ уйновчининг ихтиерий аралаш стратегиялари.

16.5 Матрицали уйиннинг ечими .

5-таъриф. Матрицали Γ -уйиннинг ечими деб шундай

$$Y_o=(x^o_1,x^o_2,...,x^o_m), \quad Y_o=(y^o_1,y^o_2,...,y^o_n)$$

жуфт аралаш стратегияларга ва хакикий V сонга айтиладики, агар $j=1,2,...,n$ соф стратегиялар учун

$$E(X_o,j) \geq V$$

булиб, $i=1,2,...,m$ соф стратегиялар учун

$$E(i, y) \leq V$$

булса X_o, Y_o векторлар оптимал стратегия, V эса уйиннинг бахоси деб аталади.

Мисол.

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ -1 & 1 \end{pmatrix}$$

матрицали уйин учун

$X = (1/2; 1/2)$, $Y = (1/2; 1/2)$ - векторлар оптимал стратегиялар булиб, уйиннинг бахоси “0” га тенг.

16.7. Масала

Уйинлар назарияси ишлаб чиқаришни режалаштириш, бошқариш, прогнозлашда жуда кул келади.

Агар оптималлаштириш масалалари ердамида максадга эришиш учун мавжуд чекли ресурслардан эффектив фойдаланиш усуллари қаралса, конфликтли ситуацияли масалалар ердамида гарантияли натижаларга эриштирадиган стратегияларни ишлаш билан шугулланилади.

Чул зонасида экиладиган бахорги бугдой минерал угитлардан азот ва фосфорни яхши қабул қилади.

Хосилдорликнинг ошиши бериладиган угит миқдорига ва тупрокнинг нмлигига боғлиқ бўлади. Кургоқчилик йилларида минерал угитларнинг самарадорлиги анча камаяди. Фараз қилайлик хужа P_2O_5 бахорги бугдойга суперфосфатни (P_2O) қуйидаги миқдорда: 45, 60, 90 ва 120 емгир егишига қараб шудгорни тайерлаш даврида, экиш олдидан, эрта бахорда ва май ойида солиши мумкин.

Фараз килайлик емгир егиш даврига караб берилган минерал угит микдорига мос равишда хосилдорликнинг микдорий узгариши куйидаги жадвалдагидек эканлигини аникладик деб турли нормада ва емгир егиш вақтига караб супер фосфат солиниши натижасидаги бугдой хосилдорлиги.

Суперфосфат солиниш нормаси (1 га 1 кг P ₂ O ₅)	Емгир егиш вақти			
	Шудгорни тайерлаш вақтида	Экиш олдидан	Эрта баҳорда	Май ойида
45	27,1	28,7	30,5	31,0
60	28,3	28,5	28,6	29,0
90	29,6	29,9	31,7	33,0
120	31,0	32	31,2	31,7

Емгир егишга караб суперфосфатни қандай микдорда баҳорги бугдой экин майдонига солсак, оладиган хосилимиз энг оптимал булади.

Бу масалани ечишда хар гектар майдонга суперфосфат сонинг емгир егиш даврини табиатнинг соф стратегияси деб олинади.

Бу уйининг тулов матрицаси.

$$A = \begin{matrix} & X_1 & X_2 & X_3 & X_4 \\ \begin{matrix} X_1 \\ X_2 \\ X_3 \\ X_4 \end{matrix} & \begin{pmatrix} 27,1 & 28,7 & 30,5 & 31,0 \\ 28,3 & 28,5 & 28,6 & 29,0 \\ 29,6 & 29,9 & 31,7 & 33,0 \\ 31,0 & 32,0 & 31,2 & 31,7 \end{pmatrix} \end{matrix} \quad (1)$$

Хужалик ва табиат туртадан соф стратегияга эга уларни тахлил қилиб чиқамиз.

Хужаликка қайси даврда емгир егиш аниқ булса уз стратегиясини танлаш осон булар эди.

Ҳақиқатдан табиат уз стратегияларидан бирини u_1, u_2, u_3, u_4 қуллаган десак, хужаликнинг энг яхши танловчи хужаликни x_1, x_2, x_3, x_4 оптимал хосилдорликка 31,32, 31,7, 33 эриштирадиган йули булади.

Амалда емгир қайси даврда егиши аниқ эмас, шунинг учун хужалик қандай йул тутишни билмайди. Хужалик табиатнинг энг емон булиши шартларини ҳисобга олади. Хужалик уз стратегияларидан бири x_1, x_2, x_3, x_4 ни танлайди табиатнинг жавоб юриши u_1, u_2, u_3, u_4 булади ва бунга мос ютук (энг юкори хосилдорлик) 27,1, 28,3, 29,6, 31 га тенг булади.

Агар у табиат эмас иккинчи уйинчи булганда эди, у хужаликнинг танлаган стратегиясига караб йул танлар эди, лекин табиат бундай кила олмайди.

Демак иккала холда ҳам хужаликнинг уз стратегиясини танлаш имконияти йук. Шунинг учун хужаликнинг стратегиясини хар бир мумкин булган стратегияларни тахлил килиб танлаб оламиз.

Мумкин булган туртта стратегиядан кайси бирдир x_i ни танлаб олганда, табиат узини танлаган y_i стратегияси билан хужалик узининг энг камида канча ютукка эга булишини хисобга олади, яъни

$$(2) \alpha_i = \min_j a_{ij} \quad a_{ij} - \text{хосилдорлик курсаткичи}$$

Тулов матрицаси (1) дан куриниб турибдики ихтиерий туртала стратегиядан бирини танлаганда энг кам ютук куйидагича булади: $\alpha_1=27,1$, $\alpha_2=28,3$, $\alpha_3=29,6$ $\alpha_4=31$.

Бу сонлар барча туртта устун буйича ҳам солиштирганда энг кичик 27,1 сони энг кичик ва у энг кам юутк хосилдорликнинг (ютукнинг) гарантияланган сатхи деб юритилади. Бу деган суз табиат томонидан энг нокулай стратегия (факат бир марта шудгор тайерланаётганда емгир егса) танланса ҳам шу хосилдорликка эришиши мумкин. Лекин хужалик таваккал килмасдан уз стратегияларидан шундай x_i ни танлайдики α_i максимал кийматга эга булсин,

$$\alpha = \max_i \alpha_i \quad (3)$$

(3) га (2) ни олиб бориб куйсак

$$\alpha = \max_i (\min_j a_{ij}) \quad (4)$$

ни хосил киламиз.

А катталиқ хосилдорликни энг куйи сатхларининг ичидан, энг каттасидир.

Бизнинг мисолимизда $\alpha=31$

А- уйиннинг куйи нархи.

Худди шунингдек фикр юритишни табиат томонидан ҳам курашимиз мумкин.

Унинг шартлари хужаликнинг ютугини имкони борица камайтириш, чунки табиатнинг ютказиши хисобланади. Бу ютказишларни куйидагича белгилаб оламиз.

$$\beta_j = \max_i a_{ij} \quad \text{Ва} \quad \beta = \min_j \beta_j, \quad \beta = \min_j (\max_i a_{ij})$$

энг куп ютказиш, еки табиат томонидан гарантияланган хосилдорлик:

$$\beta_1=31, \beta_2=32, \beta_3=31,7, \beta_4=33$$

буларнинг энг кичик

$$\beta = \min_j (\max_i a_{ij}) = \min_i (\max_j a_{ij}) = 31$$

Демак i -чи сатр, j -чи устунда турган $a_{ij}=31$ эгар нукта деб аталади.

Демак хужалик x_4 стратегияни танлайди, чунки бундан бошка стратегияда гарантияланган ютук камаяди, худди шунингдек табиат u_1 стратегияни танлайди чунки ундан бошқасида ютказиш камаймайди ошади. Бу стратегиялар оптимал соф стратегия лар деб юритилади. Бу стратегияларни топиш масаланинг оптимал ечими дейилади.

Хужаликда 120 кг суперфосфатни ерга солиш энг емон табиий шароитда хам 31 ц дан бугдой олиш имконини яратади.

Экин эккунча емгир егса 32 ц, эрта бахорда емгир егса 31,7 ц, майда егса 33 ц хосил олади.

САВОЛЛАР.

1. “Уйин” деб нимага айтилади?
2. “Партия” деб нимага айтилади?
3. Аралаш стратегия деб нимага айтилади?
4. Соф стратегия деб нимага айтилади?
5. Кандай нукта эгар нукта дейилади?
6. Уйин матрицасидаги сатр нимани билдиради?
7. Уйин матрицасидаги устун нимани билдиради?
8. Уйин матрицаси нима?
9. Матрицали Г-уйиннинг ечими деб нима айтилади?
10. Ютук матрицасидаги сатр нимани билдиради?

17-МАЪРУЗА. ДИНАМИК ДАСТУРЛАШТИРИШ МАСАЛАЛАРИНИНГ УМУМИЙ ХАРАКТЕРИСТИКАСИ

РЕЖА

17.1.Динамик дастурлаштириш масалалари хакида тушунча.

17.2.Динамик дастурлаштириш масалаларининг хусусиятлари.

17.3.Бошқариш стратегияси.

17.4.Ресурсларни таксимлаш масаласи.

17.5.Ечимларни тахлил килиш.

АДАБИЁТЛАР 6,7,11,14,15.

Таянч иборалар. Динамика, жараён, боскич, кадам, фойда, бошқариш стратегияси, оптимал стратегия, бошқариш мезони.

17.1.Динамик дастурлаштириш масалалари хакида тушунча.

Динамик дастурлаштириш оптималлаш масалаларини ечишда кулланиладиган,хозирги замонда яратилган энг янги математик усуллардан биридир.Бу усулдан фойдаланиб,электрон хисоблаш машиналари ердамида иктисоднинг, математиканинг ва механиканинг ута мураккаб масалаларини ечиш мумкин.

Хозиргача курилган хар хил иктисодий жараенларни акс эттирувчи чизикли ва чизиксиз дастурлаштириш масалалари вақтга боглик булмаган,яъни статик масалалардир.Шунинг учун,бу масалаларнинг оптимал ечимларини режалаштиришнинг факат бир боскичи учунгина топиш мумкин.Бундай типдаги масалалар,одатда, бир боскичли масалалар деб юритилади. Динамик дастурлаштириш усулининг номидан бу усулни факат вақт билан боглик масалаларга куллаш мумкин,деган хулосага келиш мумкин,чунки динамика деган суз вақт билан боглик булган жараенни билдиради.Бирок бу усул билан вақт умуман иштирок этмаган масалаларни ҳам ечиш мумкин.

Демак,динамика каралаётган масалада эмас,балки уни ечиш усулидадир яъни,каралаётган масалани ечиш жараени изланаётган ечимни топишга олиб келадиган вақт буйича кетма-кет бажарилиши зарур булган бир неча боскичга булинади. Шунинг учун ҳам динамик дастурлаштириш масалалари куп боскичли еки куп кадамли масалалар дейилади.

Динамик дастурлаштириш назариясини яратишда америкалик олим Ричард Белманнинг хиссаси каттадир.Динамик дастурлаштириш масалаларини ечишда мухим роль уйнайдиган функционал тенглама деб юритилувчи тенгламани ҳам мана шу олим яратгандир.

17.2.Динамик дастурлаштириш масалаларининг хусусиятлари.

Динамик дастурлаштириш усули билан ечиладиган куп боскичли масалаларнинг алохида хусусиятлари куйидагилардан иборат.

1. Хар бир кадамдаги холати $X = (x_1, x_2, \dots, x_n)$ вектор билан аникланадиган бирон-бир жараенга еки тизимга эга булайлик.Бу

жараеннинг бундан кейинги ҳолати фақат мана шу X векторга боғлиқ бўлиб, унинг шу ҳолатга қандай йўл билан келтирилганлиги сабабига боғлиқ бўлмаслиги еки бошқача қилиб айтганда, бир қадамдан бошқа қадамга ўтиш жараени хотирада сақланмайдиган бўлиши керак.

2. Жараен бирин-кетин бажариладиган n та босқичга еки қадамга бўлиниши керак. Хар бир қадамда жараенни x_{k-1} ҳолатдан X_k ҳолатга келтирувчи $v_k = (v_1, v_2, \dots, v_n)$ бошқаришни танланиши керак. У ҳолда X_k ҳолат X_{k-1} ва v_k нинг функциясидан иборат бўлади, яъни

$$X = X(X_{k-1}; v_k).$$

Жараен хотирада сақланмайдиган бўлганлиги учун v_k бошқариш фақат X_{k-1} векторнинг функцияси бўлади, яъни

$$v_k = V(X_{k-1}).$$

3. Хар бир қадамда олинадиган фойда R_k бўлса, у X_{k-1} ва v_k нинг функцияси бўлади, яъни

$$R_k = R(X_{k-1}; v_k).$$

n қадамда олинадиган умумий фойда эса, қуйидаги

$$R = \sum R(X_{k-1}; v_k) \quad (1)$$

формула билан аникланади.

4. Хар бир қадамга мос келувчи шундай $v, k=1, n$ бошқаришни танлаш керакки, n қадамда олинадиган умумий фойда энг қўп бўлсин. Бундан ташқари, X_{k-1} вектор ва v_k бошқариш узининг қийматларини мумкин бўлган соҳалар G_1 ва G_2 дан қабул қилсин, яъни $X_{k-1} \in G, v_k \in G$.

17.3. Бошқариш стратегияси.

Жараенни еки қаралаётган тизимни бошланғич ҳолатдан охириги X ҳолатга ўтказадиган мумкин бўлган бошқаришлар $v_1, v_2, \dots, v_n$ туплами, яъни

$$v = v(v_1, v_2, \dots, v_n)$$

бошқариш стратегияси дейилади.

Кетма-кет аникланадиган ва (1) функцияга максимум қиймат берувчи $X_{k-1}, v_k (k=1, n)$ лар оптимал стратегия дейилади.

(1) қўринишидаги мақсад функцияга бошқариш мезони дейилади. Биз қуйидаги бошқариш мезони (1) қўринишда бўладиган оптималлаш масалалари ҳақида тўхталиб ўтамиз. Бундай масалалар ичида энг соддаси ресурсларни тақсимлаш масаласидир.

17.4. Ресурсларни тақсимлаш масаласи.

Фараз қилайлик, биз маълум микдордаги ресурсларга эга бўлайлик, яъни бизнинг ихтиеримизда маълум сондаги одамлар, машиналар, сув ва ракета-лазар учун еқилгилар ва ҳоказолар бўлиб, бу ресурсларни хар хил йўл билан ишлатиш имкониятига эга бўлайлик.

Бу имкониятларнинг хар бири жараен дейилади. Хар бир жараенда фойдаланиб, маълум бир микдордаги фойда оламиз еки маълум бир нархга эга бўлган маҳсулот ишлаб чиқарамиз. Олинадиган фойданинг микдори еки бор бўлган ресурсларнинг барчасидан еки унинг бир қисмидан ишлаб

чиқариладиган маҳсулотнинг нархи ресурсларни қандай қилиб тақсимлашимизга ва улардан қандай фойдаланишимизга боғлиқдир.

Асосий мақсад - ҳар бир жараёнда ресурсларни шундай тақсимлаш керакки, олинadиган фойда энг кўп бўлиб, сарф бўладиган харажат энг кам бўлсин.

Шундай қилиб, ресурсларни тақсимлаш масаласини қуйидагича баён қилиш мумкин: n хил йул билан фойдаланиш мумкин бўлган ресурслар ва уларни тақсимлаш йуллари ҳар хил бўлсин. i хил тақсимлашда ($i=1, n$) фойдаланиладиган ресурснинг миқдори x_i бўлиб, олинadиган фойданинг миқдори $g_i(x_i)$ бўлса, умумий фойда энг кўп бўладиган қилиб тақсимлаш кераклиги аниқлансин.

Қуйилган масаланинг математик моделини тузамиз. Ресурслардан фойдаланиш имкониятимиз $i=1, n$ га ва ҳар бир имкониятдан келадиган фойда еки ресурслардан фойдаланиш учун кетган харажат миқдори $g_i(x_i)$ бўлгани учун умумий фойда

$$z = \sum g_i(x_i) \quad (2)$$

га тенг бўлади. Ҳар бир имкониятлардан фойдаланadиган ресурслар миқдорининг йиғиндиси ресурсларнинг умумий миқдorigа тенг бўлганлиги учун

$$\sum x_i = X, \quad x_i \geq 0, \quad i=1, n \quad (3)$$

тенглик уринлидир. Энди ресурсларни тақсимлаш масаласини қуйидагича баён қилиш мумкин. Чекланиш шартлари (3) ни каноатлантирадиган шундай x ва n ларни топиш керакки, мақсад функция (2) энг катта қийматга эришсин. (2) нинг максимум қиймати ресурсларнинг умумий миқдори X ва имкониятлар сони n га боғлиқ бўлгани учун уни

$$f_n(X) = \max_{\sum x_i = X} \sum g_i(x_i) \quad (4)$$

деб еза оламиз.

Бу ерда умумий ресурс миқдори (3) дан фойдаланиш бўйича максималлаш операцияси кетма-кет иккита максималлаш операциясидан иборатдир. Бунинг биринчиси $X - x_n = x_1 + x_2 + \dots + x_{n-1}$ ресурсдан фойдаланиш бўйича максималлаш операциясидир, яъни

$$\max_{\sum x_i = X} \sum g_i(x_i) = \max_{0 \leq x_n \leq X} \left[\max_{\sum x_i = X - x_n} \sum g_i(x_i) \right]$$

Бундан фойдаланиб, (4) ни қуйидагича езиш мумкин: $f_n(X) = \max [g_n(x_n) + g_{n-1}(x_{n-1}) + \dots + g_1(x_1)] = \max \{ \max [g_n(x_n) + g_{n-1}(x_{n-1}) + \dots + g_1(x_1)] \}$

Демак,

$$f_n(X) = \max_{0 < x_n < X} \{ g_n(x_n) + f_{n-1}(X - x_n) \} \quad (5)$$

17.5.Ечимларни таҳлил қилиш.

Бу ерда $f_n(X)$ ресурсларни таксимлаш ва ундан фойдаланиш натижасида олинadиган максимал фойдани, $g_n(x_n)$ миқдори x_n га тенг булган ресурслардан фойдаланиш натижасида олинadиган фойдани, $f_{n-1}(X - x_n)$ эса колган $X - x_n$ ресурсдан $n-1$ хил йул билан фойдаланиш натижасида олинadиган максимал фойдани билдиради.

(5) тенгламага (2) - (3) масалани ечиш учун кулланиладиган Беллманнинг рекурент типдаги функционал тенгламаси еки динамик дастурлаштириш усулининг алгоритми дейилади.

(5) тенглама ресурсларни $i=1, n$ хил йул билан фойдаланиш натижасида олинadиган максимал фойдани, яъни $f_i(X)$ ни $i=1, n$, $f_0(X) > 0$ булганда кетма-кет ҳисоблаш имкониятини беради. Ҳақиқатан ҳам, $f_0(X)$ ни билган ҳолда $f_1(X)$ ни, $f_1(X)$ ни билган ҳолда $f_2(X)$ ни ва ҳоказо, $f_{n-1}(X)$ ни билган ҳолда $f_n(X)$ ни топиш мумкин. Қуйилган масаланинг ечими оптимал сиесат (стратегия) дейилади.

Р.Беллман (5) тенгламани чиқаришда қуйидаги принципга асосланган: "бошланғич ечим қандай бўлишидан қатъи назар бундан кейинги ечим оптималлик хоссасига эга булган ва оралиқлардаги ҳолатга боғлиқ булган ечим оптимал стратегия дейилади".

Бу принцип Беллманнинг оптималлик принципи дейилади. (5) тенглама (2) функциянинг n узгарувчи бўйича максимумни топишга олиб келади ва қуйилган масалани ечишни анча осонлаштиради.

Саволлар

1. Динамик дастурлаштириш масалалари қандай масалалар деб юритилади?
2. n -қадамда олинadиган умумий фойда қандай топилади?
3. Бошқариш стратегияси деб нимага айтилади?
4. Оптимал стратегия деб нимага айтилади?
5. Оптималли принципи нима?
6. Динамик дастурлаштириш масаласини ечиш усулини биринчи таклиф этган олим қим?
7. Ресурсларни таксимлаш масаласининг қуйилиши?
8. Бошқариш нима?
9. Ресурсларни таксимлаш масаласи қайси усулда ечилади?
10. Ресурсларни таксимлаш масаласининг мақсад функцияси қайси қурунишда бўлади?

18- Маъруза. Татбикий дастурлар пакетидан фойдаланиш.

РЕЖА:

18.1.Т.Д.П.дан фойдаланиш.

18.2.Масала.

18.3. «Поиск решения » усткурмасидан фойдаланиш.

Адабиётлар 7,9,12,14

18.1.Т.Д.П.дан фойдаланиш

Биз юкорида караб чиккан дастурлаштириш масалалари иктисодий-математик дастурларни реал шаройитларда куллашда мухим рол уйнайди. Турли иктисодий жараёнларга боғлиқ булган масалаларга караганда уларга тасир этувчи омиллар купрок булганда хисоб китоб ишлари куп вақтни олади.

Агар биз Т. Д. П. дан фойдалана билсак киска вақт ичида масалаларни оптимал ечимини топиб топилган ечимни тахлил килишимиз мумкин. Бу эса бошқарув қарорларини қабул килишда, қаралаётган аниқ ҳолда масаланинг энг қулай ечимини танлай билишда жуда керак булади. Т. Д. П. дан фойдаланиши қуйидаги тартибда бажарилади ;

Масаланинг модели тузилади. Тузилган М.М.дан фойдаланиб берилганлар матричасини тузиб оламиз Берилганларни киритиб масalani Э Х М да ечамиз.

18.2.Масала.

Қорхонада 5 хил маҳсулот ишлаб чиқарилади столлар,жовонлар, диванлар, креслолар, стуллар.

Меҳнат ресурслари сарфи, ҳамда бирлик маҳсулот ишлаб чиқариш учун сарф буладиган тахта бирлиги, мато бирлиги ,

бир бирлик маҳсулотдан олинadиган фойда,маҳсулот ишлаб чиқаришни минмал ва максимал чегаралари қуйидаги жадвалда берилган.

ресурслар	Бирлик махсулотга ресурслар сарфи					Ресурсларнинг умумий миқдори
	Стол	Жовон	Диван	Кресло	Стул	
Меҳнат ресурслари (од-кун)	4	8	12	9	10	3456
Тахта (м ³)	0.4	0.6	0.3	0.2	0.3	432
Мато (м)			6	4	5	2400
1 дона махсулотдан фойда	8	10	16	14	12	-
Энг кам и/ч миқдори	120	90	20	40	30	-
Энг куп и/ч миқдори	480	560	180	160	120	-

Корхонада махсулот ишлаб чиқаришни шундай режасини тузингки олинadиган фойда энг куп булсин.

Масаланинг математик моделини тузамиз.

$Z = 8x_1 + 10x_2 + 16x_3 + 14x_4 + 12x_5$ функциянинг

$4x_1 + 8x_2 + 12x_3 + 9x_4 + 10x_5 \leq 3456$

$0.4x_1 + 0.6x_2 + 0.3x_3 + 0.2x_4 + 0.3x_5 \leq 432$

$6x_3 + 4x_4 + 5x_5 \leq 2400$

$120 \leq x_1 \leq 480$

$90 \leq x_2 \leq 560$

$20 \leq x_3 \leq 180$

$40 \leq x_4 \leq 160$

$30 \leq x_5 \leq 120$

чекланишлар системасини каноатлантирувчи максмум киймати топилсин.

Максад функция коэффицентларини , чекланишлар системаси коэффицентларини Э.Х.М.га киритиб “Симплекс,, дастури ёрдамида куйидаги натижаларни оламиз:

Агар корхонада 459та стол ,90та жовон,20та диван,40та кресло30та стул ишлаб чикарсак энг куп оладиган фойдамиз 5812бирликка тенг булар экан.

18.3.«Поиск решения» усткурмасидан фойдаланиш.

Чизикли программалаш масилсини Microsoft Excel электрон жадвалига кушимча **Поиск решения (Ечимни излаш)** усткурмаси ёрдамида ечиш мумкин. Бу усткурма куйидаги имкониятларни беради:

1. Чизикли программалаш масаласини келтирилган куринишга келтириб утирмасдан тугридан-тугри ечиш;
2. Узгарувчилар сони куп масалаларни ечиш;
3. Мураккаб чекланишлар билан иш куриш;
4. Оптималлаштириш сохасидан оптимал ечимни топиш;
5. Турли ечимлар тупламини хосил килиш ва уларни масалани ечиш сценарияси сифатида саклаб куйиш;
6. Масалани ечиш буйича автоматик равишда хисобат тайёрлаш.

Поиск решения усткурмасининг назарий асосини Симплекс усули ташкил килади. Бу усткурма электрон жадвалнинг стандарт вариантыда урнатилмаган булиши мумкин. Уни урнатиш куйидаги буйруклар оркали амалга оширилади:

Сервис Настройки Поиск решения

Бу усткурмадан фойдаланишни мисолда курамиз.

Масалани **Поиск решения** усткурма ёрдамида ечиш учун аввал Excel электрон дадвали варогига берилганларни киритиш лозим.

Ечимни топишда параметрларни киритиш учун **Поиск решения** деб номланувчи мулокат ойнасини чакириш керак булади. Бунинг учун

Сервис ♦Надстройки ♦ Поиск решения

Буйруклари берилади.

Поиск решения ойнасига ва аргументларга куйилган чекланишлар киритилади. Аргументларга куйилган чекланишларни **Поиск решения** ойнасига киритишда унинг **Добавить** тугмаси босилади. Натижада **Добавление ограничения** мулокот ойнаси очилади.

Бу ойна оркали чекланишлар киритилиши керак.

Саволлар.

- 1.Т.Д.П.нима?
- 2.Т.Д.П. дан качон фойдаланиш мумкин?
- 3.«Поиск решения» усткурмаси билан кандай масалаларни ечиш мумкин?
4. «Поиск решения» усткурмаси кайси электрон жадвалда?

Фойдаланилаган адабиётлар:

1. Бадалов "Оптималлаш назарияси ва математик дастурлаш", Тошкент, 1989 й.
2. Гуломов С.С., Махмудов Н.М., Исмоилов А.А. Бозор иқтисодиёти моделлари. Тошкент, 1995.
3. М.Адхамов, Т.Отабоев "Режалаштиришда математик методларни кулланиши", Тошкент, 1990 й.
4. Замков О.О. и др. математические методы в экономики.
5. К.Сафоева, Н.Бекназарова "Операцияларни текширишнинг математик усуллари". Тошкент, 1988 й.
6. Кузнецов Ю.Н, Кузубов В.И, Волощенко А.Б."Математическое программирование". Москва, "Высшая школа" 1980 г.

7. Акулич "Математическое программирование в примерах и задачах". Москва, "Высшая школа" 1986 г.
8. В.Г.Кармонов Математическое программирование м.1983.
9. Varian Hal R/ computational Economics and Finance Modeling and analysis with Mathematics (Disr is inciuded). NY, 1996.
10. Гамбаров Г.М. и др статистическое моделирование и прогнозирование М., 1990.
- 11.Шодиев Т.Ш. ва бошка. Ишлаб чикаришни режалаштиришда математик усуллар. Тошкент, 1995.
12. Шодиев Т.Ш. и др Эконометрика Тошкент, 1999.
13. А.Абдукодиров ва бошкалар. Хисоблаш математикаси ва дастурлашдан лаборатория ишлари. Т.1989.
14. Е.В.Шикин, А.Т.Чхартишвили Математические методы и модели в управлении. М. «Дело» 2000.
15. Ю.П.Боглаев и др. Методы оптимизации – М. Выс. Школа 1990.
16. Р.Гобасов, Ф. Криллова. Оптималаштириш усуллари. Т. 1995.

Изохли лугат.

- | | |
|--|--|
| 1.Оптимал ечим –энг кулай, максимум | фойда,минимум |
| харажатга олиб келадиган ечим | |
| 2.Экстремум | --энгкатта,энг кичик. |
| 3.Оптималлаштириш – оптимал ечимни топиш. | |
| 4.Чекланишлар системаси –Масаланинг ечимини топиш | |
| учун куйилган шартлардан | |
| иборат тенглама еки | |
| тенгсизликлар системаси. | |
| 5.Максад функция -- | Масаланинг куйилган максadini |
| ифодаловчи функция. | |
| 6.Очик туплам - | Бир томони очик купбурчак ёки |
| купекнинг ички нукталаридан | |
| иборат туплам. | |
| 7.Цикл | - Хар бир каторда иккитадан каток |

олинган ёпик занжирдан иборат жадвалнинг
қисми.

МУНДАРИЖА

1. Дастурлашнинг математик асослари.

- 1.1 n -улчамли векторлар фазоси.
- 1.2 Векторларнинг чизикли боғлиқлиги.
- 1.3 n -улчамли вектор фазосининг базиси.
- 1.4. Чизикли тенгсизликлар.
- 1.5. Каварик тупламлар.
- 1.6. Чизикли тенгсизликлар системаси ва уларни ечиш.

2. Чизикли тенгламалар системасини Жордан усулида ечиш.

- 2.1 Чизикли тенгламалар системасини жадвал қуринишида езиб олиш.
- 2.2. Жордан усулининг биринчи қадамини куллаш.
- 2.3. Бош элемент, ҳал қилувчи сатр ва устунларни танлаш.
- 2.4. Кейинги жадвалларга утиш, номаълумларни топиш.
- 2.5 Иккинчи усул
- 2.6. Мисол.

3. Математикдастурлаш усуллари масалалари.

- 3.1 Чизикли дастурлаш
- 3.2 Каср - чизикли дастурлаш.
- 3.3 Бутун сонли дастурлаштириш
- 3.4 Стохастик дастурлаштириш
- 3.5 Динамик дастурлаштириш
- 3.6 Уйинлар назарияси

4. Чизикли дастурлаштириш масалалари.

Иктисодий масалаларни математик моделларини тузиш.

- 4.1. Умумий тушунчалар.
- 4.2. Хом ашедан фойдаланиш масаласи.
- 4.3 Озука рациона масаласи.
- 4.4 Чизикли дастурлаштириш масалаларининг умумий куриниши.
- 4.5 Чекланишлар системасини тенгламаларга олиб келиш.
- 4.6 Чизикли дастурлаштириш масаласининг каноник куриниши.

5. Чизикли дастурлаштириш масалаларининг асосий куринишлари ва ечимларининг хоссалари.

- 5.1. Ч.Д. масалаларининг умумий куриниши.
- 5.2. Ч.Д. масалаларининг вектор-матрица куриниши.
- 5.3. Чизикли дастурлаштириш масалаларининг йигинди куринишлари.
- 5.4. Чизикли дастурлаштириш ечимларининг хоссалари.
- 5.5. Каварик тупламлар ва таянч тугри чизиги.

6. Чизикли дастурлаштириш масалаларини геометрик талкини ва график усулда ечиш.

- 6.1 Чизикли дастурлаштириш масалаларини геометрик тасвири.
- 6.2 Графикда оптимал ечимни топиш
- 6.3 n та номаълумли m та тенгламалар системасидан иборат чегаравий шартли ч.д. масалалари.
- 6.4 Мисол

7. Симплекс усул.

7.1. Симплекс усулда ечиш мумкин булган дастурлаштириш масалаларини синфи.

- 7.2. Симплекс усулнинг биринчи қадами.
- 7.3. Топилган ечимни оптималликка текшириш.
- 7.4. Такрорланувчи кадам.
- 7.5. Симплекс усулни бажариш жараёни.
- 7.6. Мисол.

8. Чизикли дастурлаштиришнинг симплекс жадвал усули.

- 8.1 Симплекс усулда ечиш мумкин булган масалалар синфи
- 8.2 Симплекс жадвални тузиб олиш.
- 8.3 Кейинги жадвалга утиш.
- 8.4 Оптимал ечимни топиш.

8.5 Мисол.

9. Сунъий номаълумлар усули (М – симплекс усули)

9.1. Сунъий номаълумлар усули билан ечиладиган масалалар синфи.

9.2. Сунъий номаълум киритиш.

9.3. Симплекс жадвал тузиб олиш.

9.4. Сунъий номаълумларни йукотиш.

9.5. Озука рационали масаласи.

9.6. Масаланинг ечимини иктисодий тахлил килиш.

10. Иктисодий масалаларни ечишда симплекс усулни куллаш.

10.1. Оптимал ечимни иктисодий тахлили.

10.2. Масаланинг иккиламчи ечимларини топиш.

10.3. Экин майдонини оптимал тақсимлаш масаласининг м. м.

10.4. Масаланинг оптимал ечимини топиш.

10.5. Оптимал ечимни иктисодий тахлил килиш.

10.6. Оптимал ечимга узгартиришлар киритиш чегаралари.

10.7. Оптимал ечимни узгартириш.

11. Чизикли дастурлаштиришнинг узаро икки эклама масалалари.

11.1. Икки эклама масалаларининг куйилиши.

11.2. Дастлабки ва икки эклама масалаларининг боғликлиги.

11.3. Симметрик бўлмаган икки эклама масалалар.

11.4. Симметрик икки эклама масалалар.

11.5. Дастлабки ва икки эклама масалаларнинг ечимлари орасидаги боғликлик.

11.6. Мисол.

12. Транспорт масалалари.

12.1. Масаланинг куйилиши.

12.2. Бошлангич жадвални тулдириш усуллари.

12.3. Транспорт масаласининг очик ва ёпик модели

12.4. Ёпик занжир, цикл.

13. Транспорт масаласининг оптимал ечимини топиш учун потенциаллар усули.

13.1. Оптимал ечим хақида тушунча.

13.2. Потенциаллар шarti.

13.3. Потенциаллар усуллари алгоритми.

13.4. Цикл буйича суриш.

13.5. Мисол.

14. Транспорт масаласини дельта усулда ечиш.

14.1. Жадвал катакларин тулдириш.

- 14.2.Сатрларни ажратиш.
- 14.3.Устунларни тахлил килиш.
- 14.4.Белгиланган устунларни текшириш.
- 14.5.Оптимал ечимни топиш.

15. Бутун сонли дастурлаштириш

- 15.1. Масаланинг куйилиши
- 15.2. Бутун сонли ечимлар туплами.
- 15.3.Гомори усули.
- 15.4.Кушимча шартлар киритиш.
- 15.5. Мисол
- 15.6.Станоклардан оптимал фойдаланиш масаласи.
- 15.7.Материалларни оптимал киркиш масаласи.

16. Уйинлар назарияси.

- 6.1Уйинлар назарияси хакида тушунча.

- 16.4 Уйин матрицаси.

- 16.3Стратегия.

- 16.4Ютуклар функцияси.

- 16.5Матрицали уйиннинг ечими.

- 16.6 Матрицали уйинни чизикли дастурлаштириш масаласига олиб келиш.

- 16.7.Масала

17.Динамик дастурлаштириш масалаларининг умумий характеристикаси.

- 17.1Динамик дастурлаштириш масалалари хакида тушунча.

- 17.2.Динамик дастурлаштириш масалаларининг хусусиятлари.

- 17.3.Бошқариш стратегияси.

- 17.4.Ресурсларни таксимлаш масаласи.

- 17.5.Ечимларни тахлил килиш.

18. Татбикий дастурлар пакетида фойдаланиш.

- 18.1.Т.Д.П.дан фойдаланиш.

- 18.2.Масала.

- 18.3. «Поиск решения» усткурмасидан фойдаланиш

- 19.Фойдаланилган адабиётлар руйхати.

- 20.Изохли лугат.

