

11. tétel

Hálózati alapmodellek (7.1.): legrovidebb út (7.2.), minimális költségű hálózati folyam problémák (7.5.), hálózati simplex módszer (7.7.)

Egy **gráfot/hálózatot** minősítenek két halmara definíció, az él és csúcs. V halmaz elemei a gráf **csúcai**, az A halmaz elemei az **élek**.

(i, j) él $i \rightarrow j$

Az **él** egy csúspontokból álló rendezett pár, amely megadja a két csúspont közötti mozgás vagy áramlás lehetséges irányát.

Lánc alatt az élek egy olyan sorozatát értjük, amelyben az egymást követő bármely két élnek egyetlen közös csúcsa van.

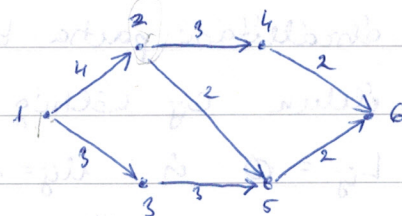
Az **út** egy olyan lánc, amelyben (az utolsó él kivételével) mindegyik él végpontja azonos a sorozatban következő él kezdőpontjával.

Legrovidebb út probléma: hálózat minden éléhez van adott konstans ^{száll. költség} egy adott csúsból az összes többibe vezető legrövidebb út meghatározása a cél. Ezt, nemnegatív költségű élek esetén a Dijkstra algoritmussal lehetjük meg.

hálózatunk meg $1 \rightarrow 6$ legrövidebb út

	1	2	3	4	5	6
1	\emptyset^*	4	3	∞	∞	∞
2	\emptyset^*	4	3*	∞	6	∞
3	\emptyset^*	4*	3*	7	6	∞
4	\emptyset^*	4*	3*	7	6*	8
5	\emptyset^*	4*	3*	7*	6*	8*
6	\emptyset^*	4*	3*	7*	6*	8*

Legrovidebb út lépések



Vimafelé törtélt a legrövidebb út meghatározása

$(5 \rightarrow 6), (2 \rightarrow 5), (1 \rightarrow 2)$ v. $(5 \rightarrow 6), (3 \rightarrow 5), (1 \rightarrow 3)$

2 2 4 2 3 3

Minimalis költségű hálózati folyam (MKHFP) megoldás

eg szállítási simplex egy altálcsonstórával, úgynevezett hálózati simplex módszerrel.

x_{ij} : az i csúsból j csúcba az (i,j) élen keresztül haladó folyam mennyisége

b_i : az i csúcs nettó kibocsátása (kiáramlás - beáramlás)

c_{ij} : az i csúsból j csúcba az (i,j) élen keresztül áthaladó egységnyi folyam szállítási költsége

L_{ij} : az (i,j) élen átmenő folyam alsó korlátja (ha nincs, $L_{ij} = \emptyset$)

U_{ij} : az (i,j) élen átmenő folyam felső korlátja (ha nincs, $U_{ij} = \infty$)

Folyam-egyensúly egyenlettel:

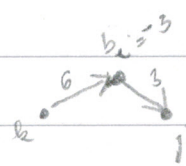
$$\min \sum_{i,j} c_{ij} \cdot x_{ij}$$

feltétel:

$$\sum_j x_{ij} - \sum_k x_{ki} = b_i \quad \forall i \text{ csúcsra}$$

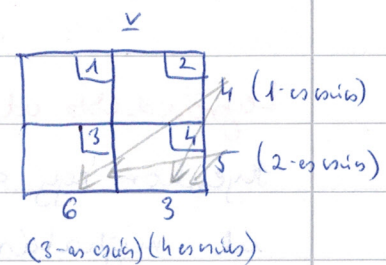
Kapacitás megkötés:

$$L_{ij} \leq x_{ij} \leq U_{ij} \quad \forall (i,j) \text{ élc}$$



• Szállítási problémára való átalakítása

! csak kiegyensúlyozott esetekben!



kibocsátási pontra: b_i a kibocsátással egyenlő

beérkezési pontra: b_i a beérkezés (-1)-esével

átirányítási pontra: $b_i = \emptyset$

(i,j)	$(1,3)$	$(1,4)$	$c_{13}=1$	$c_{14}=2$
élek:	$(2,1)$	$(2,4)$	$c_{23}=3$	$c_{24}=4$

éleken c_{ij} költség

\emptyset ellékapacitás $\Rightarrow \emptyset$ kap. megkötés

$L_{ij} = \emptyset$ és $U_{ij} = \sum b_i$ a kibocsátási pontokra

x_{13}	x_{14}	x_{23}	x_{24}	gy. feltétel	
1	1	\emptyset	\emptyset	4	1. csúcs
\emptyset	\emptyset	1	1	5	2. csúcs
-1	\emptyset	-1	\emptyset	-6	3. csúcs
\emptyset	-1	\emptyset	-1	-3	4. csúcs

$\min (x_{13} + 2x_{14} + 4x_{23} + 3x_{24})$

\forall változó $\geq \emptyset$

2a.) Ha $x_{ij} = L_{ij}$, akkor x_{ij} növelése z -t nem növelheti $\Rightarrow c_{ij} \leq \phi$ kell
 2b.) Ha $x_{ij} = U_{ij}$, akkor x_{ij} növelése z -t nem növelheti $\Rightarrow \bar{c}_{ij} \geq \phi$ kell

$$[y_1, y_2, \dots, y_n]$$

2. lépés: Határozzuk meg az y_1, y_2, \dots, y_n simplex sorozhat az $y_i = \phi$ és $y_i - y_j = c_{ij}$ ($\forall x_{ij}$ bázisváltozó) egyenletrendszerből.

Az MBV-nél számoljuk ki a $\bar{c}_{ij} = y_i - y_j - c_{ij}$ alfüggvény sor együtthatókat. Aktuális lbm optimális, ha $\bar{c}_{ij} \leq \phi$ minden $x_{ij} = L_{ij}$ esetén, és $\bar{c}_{ij} \geq \phi$ minden $x_{ij} = U_{ij}$ esetén. Ha a bázis nem optimális, valamelyik azt az MBV-t képződ, amelyik leginkább térít az optimalitási feltételre.

$$\bar{c}_{34} = -3 - (-7) - 6 = -2$$

$x_{34} = U_{34} \Rightarrow \bar{c}_{34} \geq \phi$ nem lépés \Rightarrow belépő választ

$$\bar{c}_{23} = -4 - (-3) - 1 = -2$$

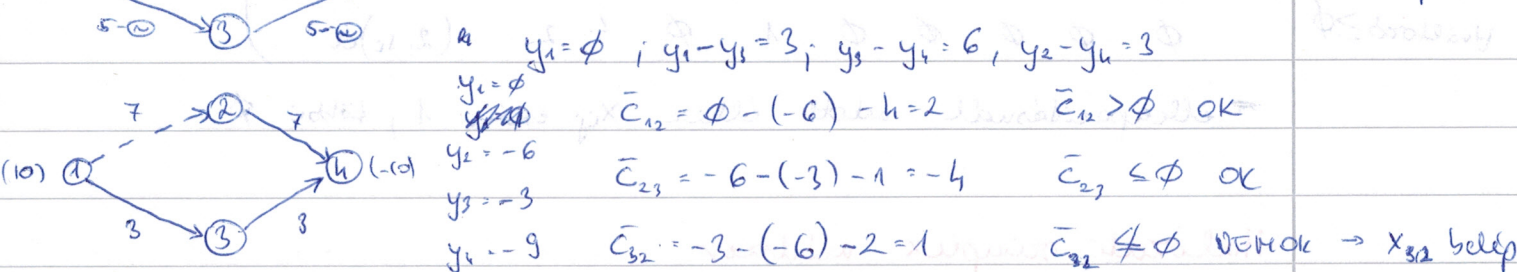
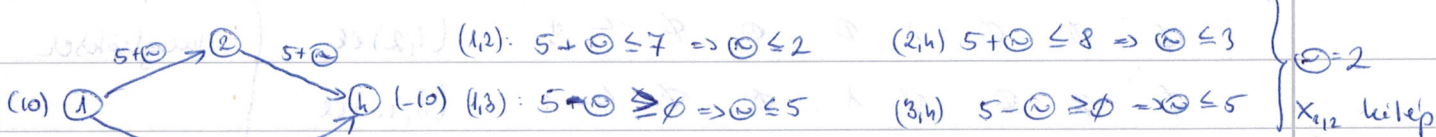
$x_{23} = L_{23} \Rightarrow \bar{c}_{23} \leq \phi$ lépés

$$\bar{c}_{32} = -3 - (-4) - 2 = -1$$

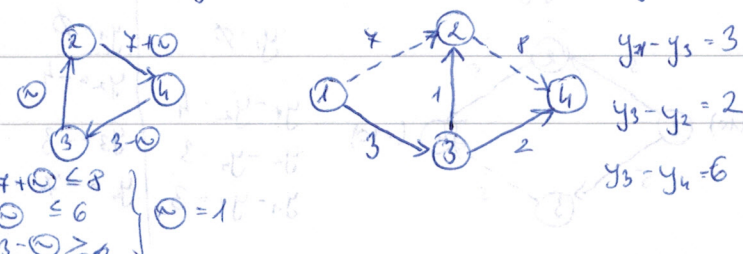
$x_{32} = L_{32} \Rightarrow \bar{c}_{32} \leq \phi$ lépés

3. lépés: Azonosítsuk az egyetlen hőt, amit a belépő változóhoz tartozó el és az aktuális lbm forrásjainak bizonyos el: ^{aktuális} ~~deszka~~.

A folyamtingörzés szabályai szerint határozzuk meg a hősele változó új értékeit. Az a változó lép ki, amelyik először el az alsó vagy felső korlátját a belépő változó megfelelő irányában követő módosítás során.



4. lépés: Az előző ~~aktuális~~ lépésben meghatározott hőre elvett folyamtingörzést aktualizáljuk. GOTO 2



$$y_1 = \phi; y_2 = -5; y_3 = -3; y_4 = -9$$

$$y_1 - y_2 = 3 \quad \bar{c}_{23} = -5 - (-3) - 1 = -3 \text{ OK}$$

$$y_3 - y_2 = 2 \quad \bar{c}_{12} = \phi - (-5) - 4 = 1 \text{ OK}$$

$$y_3 - y_4 = 6 \quad \bar{c}_{24} = -5 - (-9) - 3 = 1 \text{ OK}$$

BV:
 $x_{13} = 3 \quad x_{32} = 1$
 $x_{34} = 2$
 felső korlátok ellátás
 $x_{12} = 7$
 $x_{24} = 8$
 alsó korlátok MBV
 $x_{21} = \phi$

$$z = 7(4) + 3(3) + 1(2) + 8(3) + 2(6) = 75 \$$$