



evropský  
sociální  
fond v ČR



EVROPSKÁ UNIE

MINISTERSTVO ŠKOLSTVÍ,  
MLÁDEŽE A TĚLOVÝCHOVY



OP Vzdělávání  
pro konkurenceschopnost

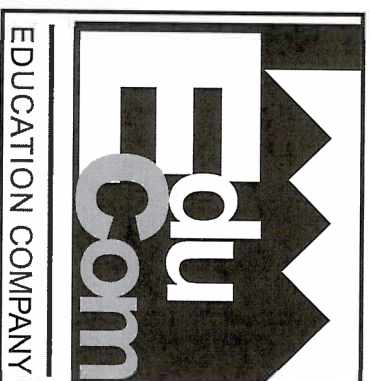
INVESTICE DO ROZVOJE VZDĚLÁVÁNÍ

*Tento materiál vznikl jako součást projektu  
EduCom, který je spolufinancován Evropským  
sociálním fondem a státním rozpočtem ČR.*

# Úvod do problematiky alokace výrob. zařízení a předpověď' nejhošpodárnějšího typu prostorové struktury

Jan Frinta

Technická univerzita v Liberci



Projektování výrobních systémů

Technické univerzity v Liberci a partneři  
Preciosa, a.s. a TOS Varnsdorf a.s.



TU v Liberci



PRECIOSA



VARNSDORF  
TOS

## INVESTICE DO ROZVOJE VZDĚLÁVÁNÍ

Lektor: Jan Frinta

Téma : Úvod do problematiky alokace výrobních zařízení a předpověď nejohospodárnějšího typu prostorové struktury

Dle metodiky vytvořené hlavně BRD, záleží princip jak je výrobní zařízení prostorově vázáno na okolní VZ v důsledku toku materiálu. Pokud apriori existují VZ rozmístěné vedle sebe a nejsou na sobě výrobně závislá ( automaty, sklady ap.), pak se jedná o strukturu jednotlivých pracovišť – S J P ( EP ).

Z diagramu kapa- m ,odečteme pozici pro kapa = 0 , m = 1 ( jedno VZ).

Tato VZ ,ale mohou mít vazby na vnější objekty a jejich optimální alokaci s jistotou řešíme pomocí maďarské metody.

Tato metoda je také nastíněna v této přednášce. Pro studijní potřeby jsou uvedeny výchozí matice získané z rozborové činnosti toku materiálu v konkrétní výrobě.

Další uvedenou strukturou je předmětná struktura a to buď linkové uspořádání, resp. hnízdové uspořádání. U linkového uspořádání je všeobecně známo, že předmět (výrobek) postupuje linkou v jednom směru. U hnízdového uspořádání předmět alespoň v jednom případě kooperace s jiným VZ změní směr ,např.zpět. Pro tyto případy použijeme např. modifikovaný trojúhelníkový postup rozmístění výrobních zařízení. Tato metoda je opět nastíněna pro určení a řešení nejohospodárnějšího typu prostorové struktury.

Literatura- podklady jsou součástí podpory pro studenty z přednášek autora.

$$Q_{ij} = \sum_{k=1}^z I_{ik} \times V_{kj} \quad . \quad z - \text{počet vnějších objektů}$$

$$Q_{ij} = I_{i1} V_{1j} + I_{i2} V_{2j} + \dots + I_{iz} V_{zj} = \sum_{k=1}^z I_{ik} V_{kj}$$

$$Q_c = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m Q_{ij} X_{ij} \rightarrow \text{minimální}$$

$$\sum_{i=1}^m X_{ij} = 1 \quad j = 1, 2, \dots, m$$

$$\sum_{j=1}^m X_{ij} = 1 \quad i = 1, 2, \dots, m$$

### ALGORITMUS pro MAĎARSKÝ POSTUP

Výchozí matice  $M_1$  dopravních výkonů ( $Q_{ij}$ )

- 1) Vyhledání minim jednotlivých sloupců matice  $M_1$  a záznam do zvláštního řádku
- 2) Odečtení minim sloupců od všech prvků matice  $M_1$  a zanesení výsledků do matice  $M_2$  - (1.redukce)
- 3) Přezkoušení, zda je již dosaženo jednoznačnosti řešení tím, že všechny nuly jsou překryty nejmenším možným počtem vodorovně nebo svisle a kolmo probíhajících úseček.

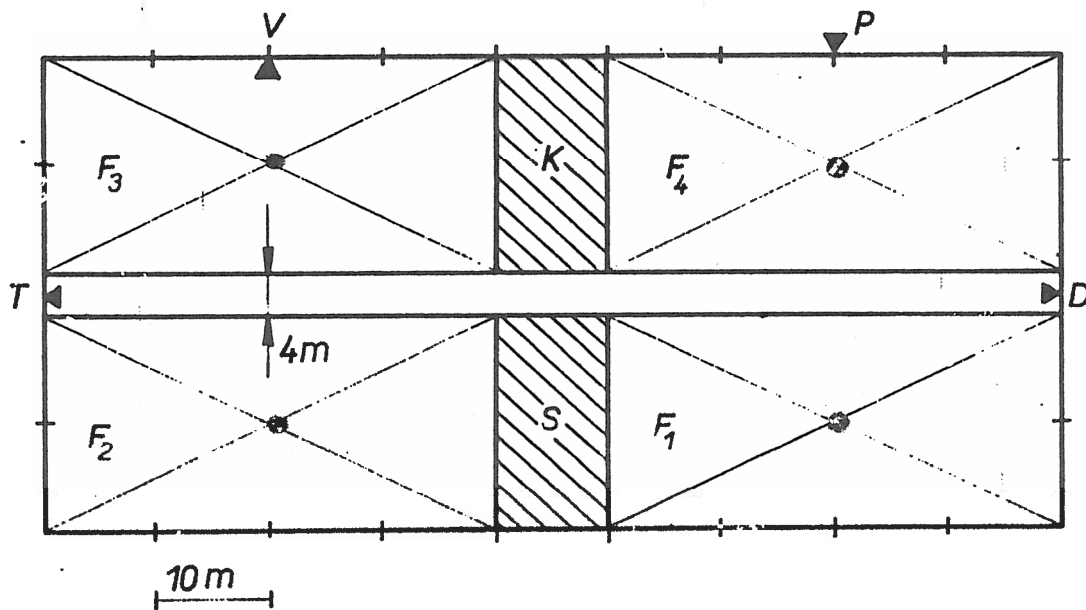
Pro minimální počet úseček, které jdou nulami platí následující pravidlo:

- a) vyškrtneme všechny řady (tj. řádky, sloupce), které neobsahují (žádné) nuly;
- b) ve zbývajících maticích najdeme řady s jedinou nulou (pokud

- takové existují) a označíme tyto nuly symbolem [0];  
 Vyškrtneme řádek a sloupec, v níž tato nula leží a ve zbývajících maticích opakuj. kroky a), b) tak dlouho, pokud to jde;
- c) jestliže je v každé řadě více než jedna nula, určíme řádku s nejmenším počtem nul a vybereme v ní jednu nulu a ozn. symbolem [0]. Vyškrtneme řádku a sloupec v níž tato nula leží a ve zbývajících maticích opakujeme kroky b), popř. c) tak dlouho až vyčerpáme všechny nuly;
  - d) ozn. všech řádků ve kterých nebylo uděláno žádné přiřazení [0], pomocí znaku  $\downarrow$  — ("zafajfkujeme");
  - e) ozn. všech sloupců, které mají nuly v řádcích ozn.  $\downarrow$ , pomocí  $\downarrow$ ;
  - f) ozn. všech dosud neozn. řádků pomocí  $\downarrow$ , které mají přiřazení [0], ve sloupcích ozn.  $\downarrow$ ;
  - g) opakování e) a f);
  - h) vedeme krycí úsečky všemi neozn. řádky a ozn. sloupci
- OPTIMÁLNÍ řešení je nalezeno, když počet krycích úseček je roven počtu možných umístění v této úloze ( $n \cdot m$ ).
- 4) Vyhledání minim v jednotlivých řádcích matice  $M_2$  a jejich záznam do zvláštního sloupce
  - 5) Odečtení všech těchto řádkových minim od všech prvků matice  $M_2$  a vnesení výsledků do matice  $M_3$  — (2. redukce)
  - 6) Opakování 3. kroku (přezkoušení jednoznačnosti)
  - 7) Vyhledání nejmenšího prvku matice  $M_3$ , kterým nejde žádná úsečka
  - 8) Odečtení tohoto prvku od všech prvků nepřekrytých úsečkami a přičtení ke všem prvkům, které leží v průsečíku dvou úseček.  
 Výsledkem je matice  $M_4$  — (zvláštní redukce — lze opakovat — optimum)
  - 9) Opakování kroku 3)
- Krok 7), 8), 9) lze opakovat tak dlouho, dokud nenajdeme optimum, které je vyznačeno [0].

				$F_1$	$F_2$	$F_3$	$F_4$	
$V$ (m)				P	34	84	84	10
				D	32	82	82	32
				T	82	32	32	82
				V	84	34	10	84
P	D	T	V					
$A_1$	2	0	0,5	1,5	235			
$A_2$	3	0	0,8	2,2				
$A_3$	1	0	0,2	0,8				
$A_4$	2	1	0,5	0,5				

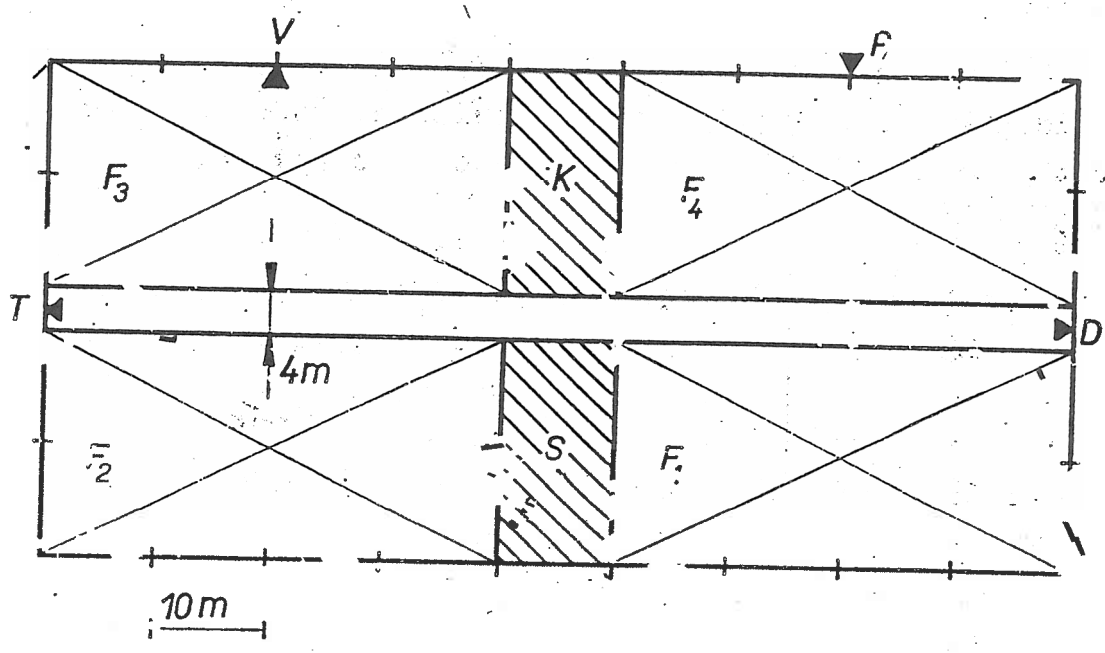
$y$  (t/don)                       $q$  (t.m/don)



				$F_1$	$F_2$	$F_3$	$F_4$	
$V$ (m)				34	84	84	10	
D				32	82	82	32	
T				32	32	32	82	
P	D	T	V	84	34	10	84	
$A_1$	2	0	0,5	1,5	235	235	199	187
$A_2$	3	0	0,8	2,2	352,4	352,4	299,6	290,4
$A_3$	1	0	0,2	0,8	117,6	117,6	93,4	93,6
$A_4$	2	1	0,5	0,5	183	233	271	135

$y$  (t/den)       $q$  (t.m/den)

Obr. 86



M1	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>
A <sub>1</sub>	235	235	199	167
A <sub>2</sub>	352,4	352,4	299,6	280,4
A <sub>3</sub>	117,6	117,6	98,4	93,6
A <sub>4</sub>	183	283	271	135
	117,6	117,6	98,4	93,6

M2	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>
A <sub>1</sub>	117,4	117,4	100,6	93,4 ✓ 93,4
A <sub>2</sub>	234,6	234,8	201,2	186,8 ✓ 186,8
A <sub>3</sub>	0	X	X	X
A <sub>4</sub>	65,4	165,4	172,6	41,4 ✓ 41,4

M3	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>
A <sub>1</sub>	24	24	7,2	0 ✓
A <sub>2</sub>	48	48	14,4	X ✓
A <sub>3</sub>	0	X	X	X
A <sub>4</sub>	24	124	131,2	X ✓

Min. 7,2 ✓

M4	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>
A <sub>1</sub>	16,0	16,0	0	X
A <sub>2</sub>	40,8	40,8	7,2	0
A <sub>3</sub>	0	X	X	X
A <sub>4</sub>	16,8	116,8	124	X ✓

Min. 7,2 ✓

M5	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>
A <sub>1</sub>	16,8	16,8	0	7,2 ✓
A <sub>2</sub>	33,6	33,6	X	X ✓
A <sub>3</sub>	0	X	X	14,4
A <sub>4</sub>	8,5	109,6	110,8	0 ✓

Min. 9,6 ✓ ✓

M6	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>
A <sub>1</sub>	7,2	7,2	0	7,2
A <sub>2</sub>	24	24	X	0
A <sub>3</sub>	X	0	9,5	24
A <sub>4</sub>	0	100	116,8	X

Optimální umístění :

A <sub>1</sub>	A <sub>2</sub>	A <sub>3</sub>	A <sub>4</sub>
F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>2</sub>

C<sub>min</sub> = 780 t.m/den

## INVESTICE DO ROZVOJE VZDĚLÁVÁNÍ

Lektor : Jan Frinta

Téma : Algoritmus pro trojúhelníkový modifikovaný postup.

V zadané matici intenzity  $\{I\}$  najdeme dvě výrobní zařízení ( VZ ) s nejvyšší vzájemnou kooperací (vyjádřeno největší hodnotou) a označíme v matici.

Doprostřed trojúhelníkové sítě umístíme tato dvě VZ .Toto umístění realizujeme na dva libovolné,ale sousedící průsečíky trojúhelníkové sítě.

Je-li více maxim dáme přednost těm strojům, které mají více spojení s ostatními zařízeními dané výrobní jednotky. Existuje-li více stejných prostorových spojení, následuje libovolný výběr varianty.

V následujícím kroku vypočítáme sumární ( $\Sigma$ ) intenzitu toku materiálu, která vyplývá z prostorového spojení mezi dosud každým neumístěným výrobním zařízením a všemi již umístěnými výrobními zařízeními.

Jako další z vypočítaných intenzit toku materiálu vyberu takovou a umíst'ovat budu , kde sumární ( $\Sigma$ ) intenzita bude maximální.

Aplikace toho aproximativního postupu se doporučuje pro získání kvalitního počátečního umístění např. u heuristické metody,ale doporučuje se zvláště pro hnízdovou strukturu.

Diagram kapa – m lze využít pro předpověď nejhospodárnějšího typu prostorových struktur tak, že podle polohy bodu kapa- m v souřadnicích můžeme určit hospodárnou strukturu. V překrytých částech diagramu musíme použít formální (matice) model nebo analogový model (okýnka a šipky ).

**Literatura-grafické podklady jsou součástí podpory pro studenty z přednášek autora.**



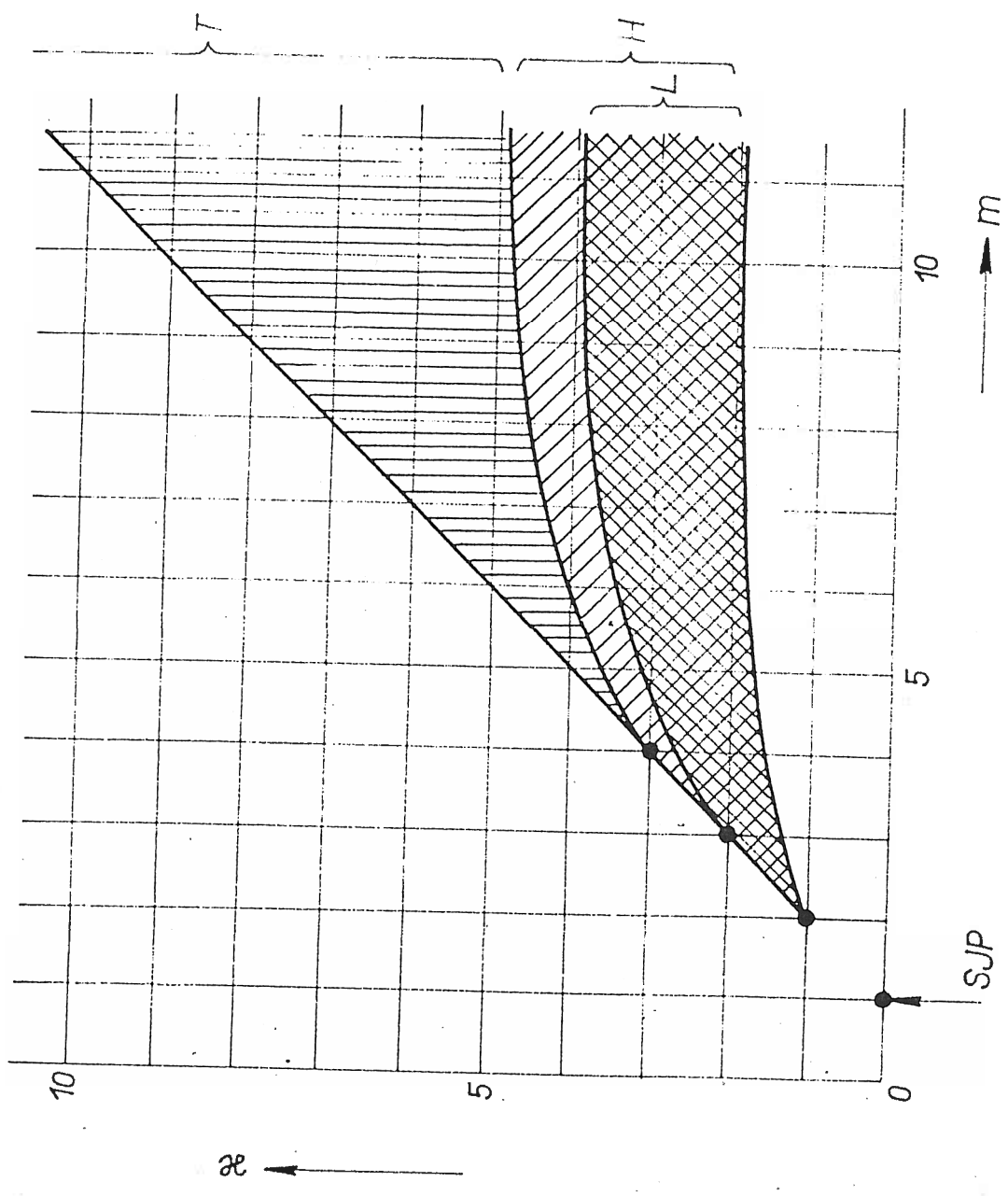
Projekt EduCom - Inovace studijních programů s ohledem na požadavky a potřeby průmyslové praxe zavedením inovativního vzdělávacího systému "Výukový podnik"

Registrační číslo: CZ.1.07/2.2.00/15.0089 Interní číslo TUL: 1689  
projekt je spolufinancován Evropským sociálním fondem a státním rozpočtem ČR

Společný projekt Technické univerzity v Liberci a jejích partnerů – Preciosa, a.s. a TOS Varnsdorf a.s.

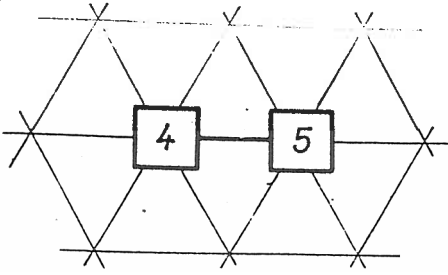




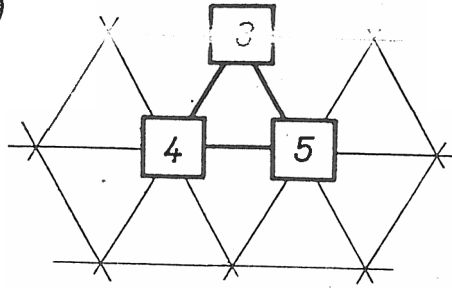




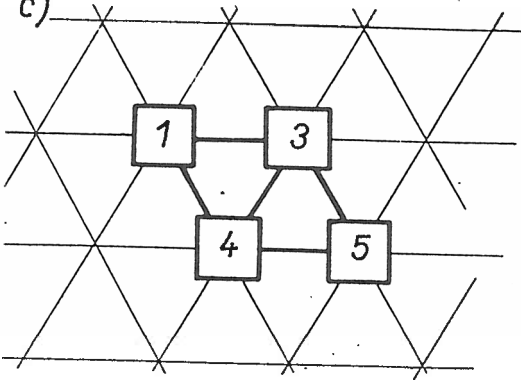
a)



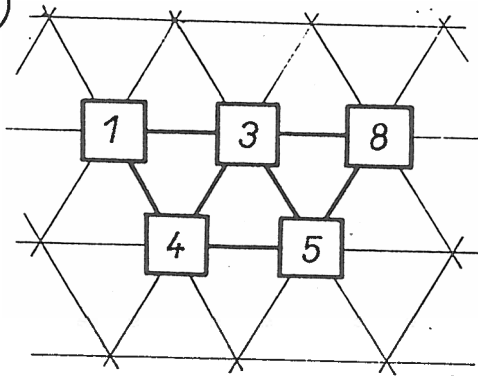
b)



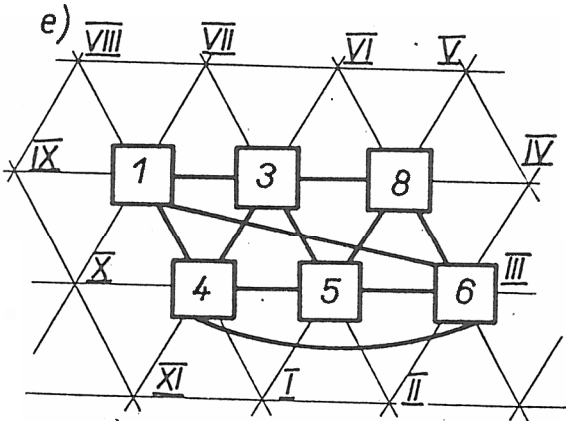
c)



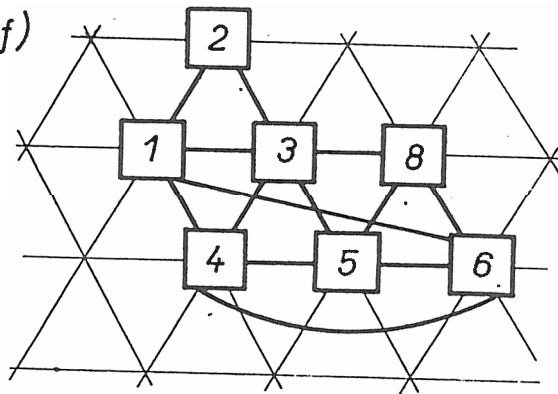
d)



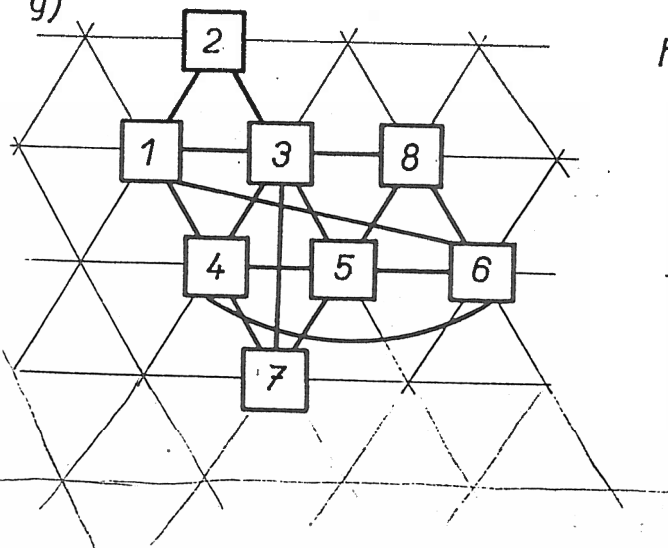
e)



f)



g)



h)

