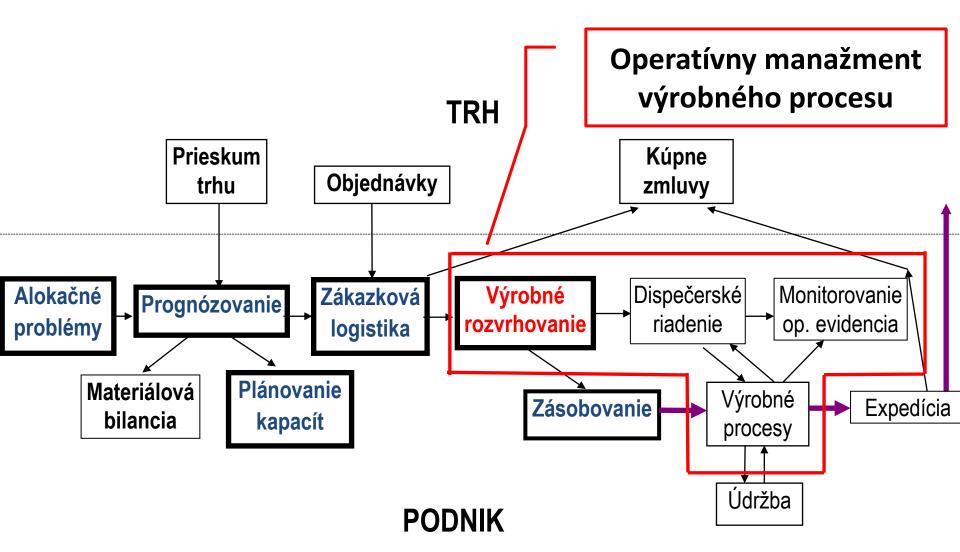
## Rozvrhovanie – 1.časť

- Operatívny manažment výrobného procesu
- Plánovanie vs. rozvrhovanie
- Rozvrhovanie hlavné a doplnkové charakteristiky, typy úloh
  - Rozvrh, optimálny rozvrh, používané kriteriálne funkcie
  - Príklad úlohy rozvrhovania a manuálnej tvorby rozvrhu (Ganttov diagram)
- Typy rozvrhovacích úloh a ich riešenie
  - 1. Rozvrhovanie na paralelných strojoch/procesoroch
    - A. Rozvrhovanie na jednom stroji/procesore
    - B. Rozvrhovanie na viacerých strojoch/procesoroch
  - 2. Rozvrhovanie na špecializovaných (dedikovaných) strojoch
    - A. Open shop (riešiť ako flow shop)
    - B. Flow shop
    - C. Job shop

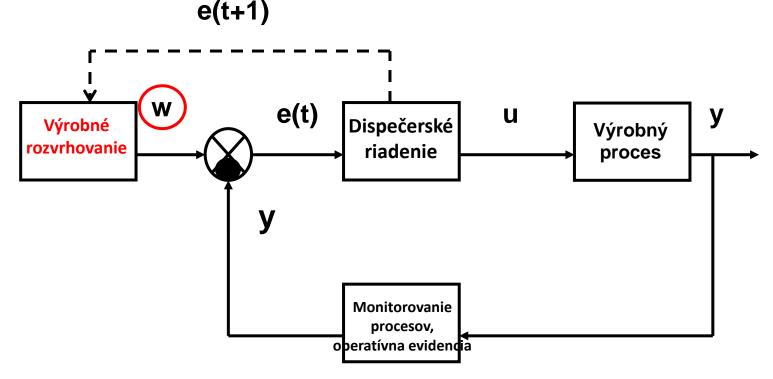
# Operatívny manažment výrobného procesu

- Definícia: systém riadiacich činností, ktoré priamo zabezpečujú priebeh výrobného procesu.
- Pozostáva z:
  - Výrobného rozvrhovania
  - Dispečerského riadenia
  - Monitorovania procesov a operatívnej evidencie

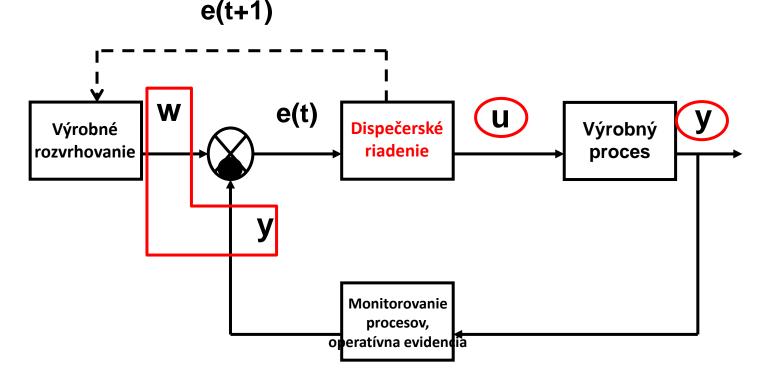
## Štruktúra činností výrobnej logistiky



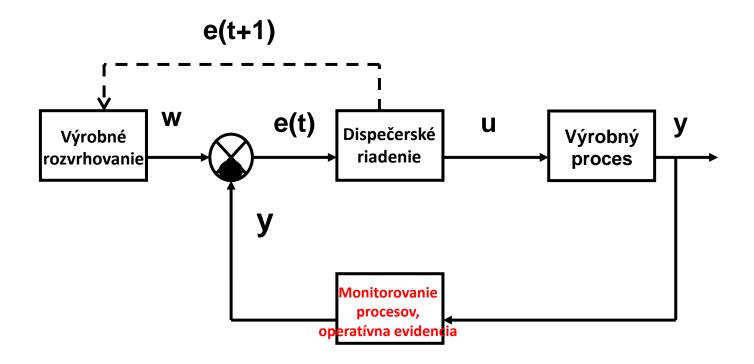
- Výrobné rozvrhovanie (nazývané niekedy aj operatívne plánovanie) – plní funkciu definovania cieľov výrobného procesu.
- Tieto ciele sú dané vo forme rozvrhov (w), ktoré sú výstupmi výrobného rozvrhovania.



 Dispečerské riadenie – zabezpečuje prenos cieľov na výrobný proces. Porovnávanie výstupov (y) výrobného procesu s jeho cieľmi (w), na základe ktorých zisťuje stav a prijíma rozhodnutia (u) tak aby sa dosiahol súlad medzi (y) a (w). Dispečerské riadenie zabezpečuje realizáciu týchto rozhodnutí (u).



 Monitorovanie procesov a operatívna evidencia – zabezpečuje zber dát o priebehu výrobného procesu a ich spracovanie do formy potrebnej pre analýzu a kontrolu výrobného procesu dispečermi.



#### Plánovanie vs. rozvrhovanie

- PLÁNOVANIE je postup vytvárania plánu.
- PLÁN je postupnosť akcií, ktoré je potrebné aplikovať tak, aby sa systém dostal z počiatočného stavu do cieľového stavu pri dodržaní daných ohraničení (pohľad AI, napr. robotika).
- ROZVRHOVANIE je postup vytvárania rozvrhu. Pritom nás okrem postupnosti (vopred daných) úloh zaujíma aj ich umiestenie v čase a na jednotlivé stroje/procesory. Cieľom je nájsť (optimálny) rozvrh pri dodržaní daných ohraničení.
- ROZVRH je súbor údajov, z ktorého je zrejmé, v ktorých časových intervaloch a kde sa majú úlohy realizovať.

# Rozdiely medzi úlohami rozvrhovania a plánovania (AI)

- Paralelizmus ak máme k dispozícii viac strojov, niektoré úlohy môžu byť vykonávané naraz (paralelne).
- Trvanie akcií je pri rozvrhovaní dôležité, ale pri plánovaní sa neuvažuje
- Precedenčné ohraničenia sú dané výrobným harmonogramom, t.j. niektoré úlohy musia predchádzať iné (môže byť aj pri plánovaní).
- Implicitné ohraničenia na jednom stroji môžeme v jednom okamžiku vykonávať iba jednu úlohu.
- **Špecializované prostriedky** niektoré úlohy môžu byť vykonané iba na špecializovanom stroji.
- Obmedzené zdroje obmedzený počet strojov, surovín a pod.
- Časy medzi akciami niektoré úlohy môžu začať až s určitým časovým odstupom po skončení predchádzajúcich úloh.

#### Charakteristiky úloh rozvrhovania

- Hlavné charakteristiky
  - Stroje (alebo procesory)
  - 2. Úlohy
- Doplnkové charakteristiky
  - a) precedenčné ohraničenia (usporiadanie)
  - b) disjunktné ohraničenia (implicitné, vyplývajúce zo zdieľania strojov/procesorov)
  - c) zákazky (*jobs*) skupiny úloh
  - d) pomocné zdroje (*resources*)

#### 1. Stroje (procesory)

- Poznáme dva základné typy strojov (resp. procesorov) z hľadiska rozvrhovania:
  - a) paralelné úloha môže bežať na ľubovoľnom stroji
  - b) špecializované (t.j. dedikované) úloha môže bežať len na špeciálne určenom stroji
- Podľa výkonnosti procesorov ich možno rozdeliť na:
  - a) identické na každom stroji j trvá spracovanie úlohy i rovnaký čas  $t_i$
  - b) uniformné každý stroj (resp. procesor) j má svoju rýchlosť, ktorá nezávisí na úlohe, takže vnáša pri spracovaní úloh konštantné zrýchlenie (resp. spomalenie), ktoré označíme  $b_j$
  - c) nesúvzťažné rýchlosť stroja (procesora) j závisí na vykonávanej úlohe i, t.j. čas vykonania úlohy i na stroji j bude  $t_{ij}$

## 2. Úlohy

- Množina úloh  $T = \{T_1, T_2, \dots, T_n\}$
- Povinné vstupné údaje o úlohách  $T_i$ :
  - 1. Čas spracovania úlohy  $t_i$  je dĺžka trvania task duration) vo všeobecnosti (pre nesúvzťažné stroje/procesory) to môže byť vektor (pre každý stroj, resp. procesor iná dĺžka trvania)  $[t_{i1}, t_{i2}, ..., t_{im}]^T$ 
    - a) v prípade *identických* strojov/procesorov ide vlastne iba o jednu hodnotu  $t_i$ , t.j.  $t_{ij} = t_i$  pre všetky stroje/procesory  $j = 1 \dots m$
    - b) uniformné stroje/procesory:  $t_{ij} = t_i / b_j$
    - c) nesúvzťažné stroje/procesory: rôzne  $t_{ij}$

# 2. Úlohy

- **2.** Čas pripravenosti  $r_i$  (release time) od akého okamžiku je úloha pripravená na realizáciu. Ak sú všetky úlohy pripravené naraz, potom  $r_i$  = 0 (pre všetky i=1...n)
- 3. Požadovaná doba splnenia  $d_i$  (due date) doba dokedy by mala byť úloha splnená.
- <u>Nepovinné údaje</u>, ktoré o úlohách môžu, ale nemusia byť zadané:
  - **4.** Dodacie časy  $\overline{d}_i$  (deadline) neprekročiteľné časy ukončenia.
  - 5. Priority  $w_i$  významnosť úlohy

#### Doplnkové charakteristiky

- a) Precedenčné ohraničenia (usporiadanie)
  - $T_i < T_j$  (úloha  $T_i$  musí byť vykonaná pred úlohou  $T_j$  )
- b) Disjunktné ohraničenia (zdieľanie strojov/procesorov)
  - $T_i < T_j \lor T_j < T_i$  (úlohy  $T_j$  a  $T_i$  sa neprekrývajú)
- c) Zákazky (jobs)
  - Úlohy sa rozdeľujú do skupín (zákaziek) používajú sa pri rozvrhovaní na špecializovaných strojoch
- d) Pomocné zdroje (resources)
  - Napríklad spotreba materiálu, alebo energie

#### Rozvrh

- **ROZVRH** (R) je súbor údajov, z ktorého je zrejmé, v ktorých časových intervaloch sa majú jednotlivé úlohy realizovať
- Nech  $c_i(R)$  je čas ukončenia úlohy  $T_i$  v rozvrhu R. Potom je zrejmé, že každý **prípustný rozvrh** R je daný n-ticou  $[c_1(R), \dots, c_n(R)]$  za predpokladu, že spĺňa všetky ohraničenia.
- **Dominantná množina rozvrhov** (Dom) je taká množina, že pre každý rozvrh R, ktorý nie je z dominantnej množiny Dom existuje taký rozvrh S z dominantnej množiny Dom, že pre každú úlohu  $T_i$  (i = 1 ... n) platí  $c_i(S) \le c_i(R)$  (t.j. že v rozvrhu S nekončí neskôr ako v rozvrhu R).

$$\forall R \notin Dom : \{\exists S \in Dom, c_i(S) \le c_i(R), \forall i = 1,...,n\}$$

#### Optimálny rozvrh

• Kriteriálna funkcia – je definovaná na množine všetkých prípustných rozvrhov spravidla ako nejaká reálna funkcia f času ukončenia jednotlivých úloh, t.j.

$$F(R) = f(c_1(R), ..., c_n(R))$$

- Regulárna kriteriálna funkcia F(R) je regulárna vtedy, ak nie je možný jej nárast bez toho, aby sa nepredĺžil termín ukončenia aspoň jednej úlohy.
- Optimálny rozvrh je taký prípustný rozvrh, pre ktorý daná kriteriálna funkcia F nadobúda minimum na množine všetkých prípustných rozvrhov.

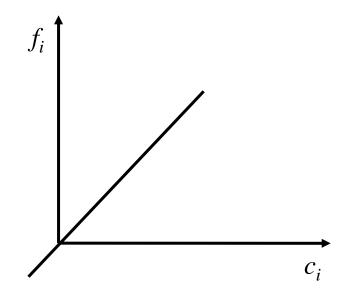
$$F(R) = f(f_1(c_1(R)), ..., f_n(c_n(R)))$$

- Najčastejšie používané kriteriálne funkcie f (pričom  $f_i$  je tzv. funkcia nákladov, napr.  $c_i$ ,  $l_i$ ,  $f_i$ ) sú tri:
- I. Suma (napr. C, L, F, T,  $n_T$ ):  $f = \sum_{i=1}^n f_i(c_i(R))$
- II. Maximum (napr.  $C_{max}$ ,  $L_{max}$ ,  $F_{max}$ ):  $f = \max_i f_i(c_i(R))$   $\sum_i f_i(c_i(R))$
- III. Aritmetický priemer (napr.  $\overline{C}$ ,  $\overline{L}$ ,  $\overline{F}$ ,  $\overline{T}$ ):  $f = \frac{\overline{C}}{|C|}$  ak sú zadané priority  $w_i$ , tak možno počítať  $\int_{c}^{n} w_i \cdot f_i(c_i(R))$
- IV. aj vážený priemer  $X_w$ :

$$f = \frac{\sum_{i=1}^{n} w_i \cdot f_i(c_i(R))}{\sum_{i=1}^{n} w_i}$$

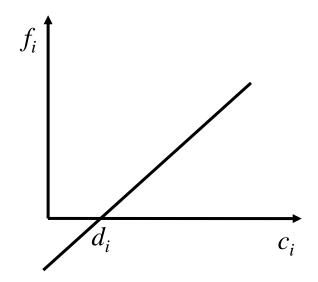
C (completion time – čas ukončenia)

$$f_i = c_i(R) = c_i$$
$$f_i = w_i \cdot c_i(R)$$



- C (completion time čas ukončenia)
- L (lateness time oneskorenie, ak sú zadané  $d_i$ )

$$f_i = l_i = c_i - d_i$$
$$f_i = w_i \cdot (c_i - d_i)$$

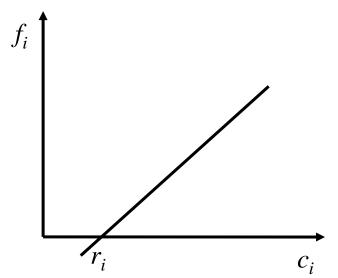


- C (completion time čas ukončenia)
- L (lateness time oneskorenie, ak sú zadané  $d_i$ )
- F (flow time dĺžka spracovania, ak sú rôzne  $r_i$ )

$$f_{i} = c_{i} - r_{i}$$

$$f_{i} = w_{i} \cdot (c_{i} - r_{i})$$

$$\overline{F} = \frac{F}{n} \quad resp. \quad F_{w} = \frac{\sum w_{i} \cdot (c_{i} - r_{i})}{\sum w_{i}}$$

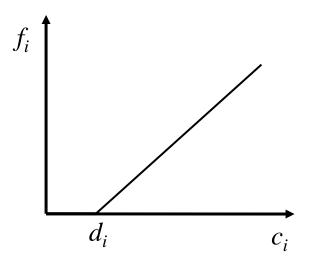


- C (completion time čas ukončenia)
- L (lateness time oneskorenie, ak sú zadané  $d_i$ )
- F (flow time dĺžka spracovania, ak sú rôzne  $r_i$ )
- T (tardeness time dĺžka omeškania, ak sú  $d_i$ )

$$f_i = \max(0, c_i - d_i)$$

$$f_i = \max(0, w_i \cdot (c_i - d_i))$$

$$\overline{T} = \frac{T}{n} \quad resp. \quad T_W = \frac{\sum w_i \cdot f_i}{\sum w_i}$$



#### Regulárne kriteriálne funkcie - sumár

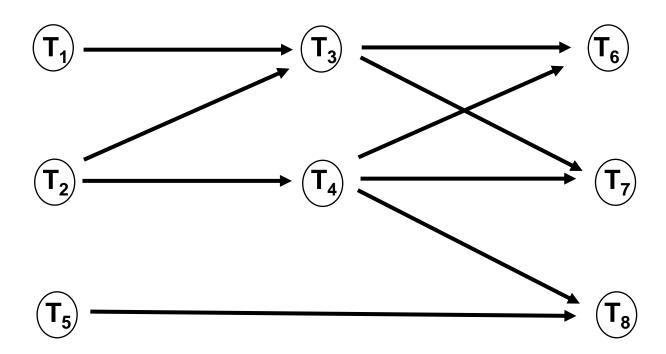
- C (completion time čas ukončenia)
  - berú sa priamo hodnoty  $c_i$
- L (lateness time oneskorenie)
  - berú sa hodnoty  $c_i d_i$
- F (flow time dĺžka spracovania)
  - berú sa hodnoty  $c_i$   $r_i$
- T (tardeness time dĺžka omeškania)
  - berú sa iba kladné hodnoty  $c_i d_i$
- $n_T$  (počet omeškaných úloh)
  - počet kladných hodnôt  $c_i d_i$

#### **Príklad**

- Máme 3 identické paralelné procesory (stroje) a daných 8 úloh s týmito parametrami:
  - m = 3, paralelné procesory, P = {P<sub>1</sub>, P<sub>2</sub>, P<sub>3</sub>}
  - n = 8, úlohy,  $T = \{T_1, T_2, ..., T_8\}$
  - $-t_i = [3, 4, 1, 2, 1, 2, 3, 2]$  časy spracovania úloh
  - $-r_i = 0$  (i = 1, ..., 8) časy pripravenosti
  - $-d_i$  = [5, 4, 5, 3, 7, 6, 9, 12] požadované časy ukončenia úloh
  - $-w_i = [1, 2, 1, 3, 1, 2, 2, 2] priority úloh$
  - {T1< T3, T2< T3, T2< T4, T3< T6, T3< T7, T4< T6, T4< T7, T4< T8, T5< T8} precedencie</p>

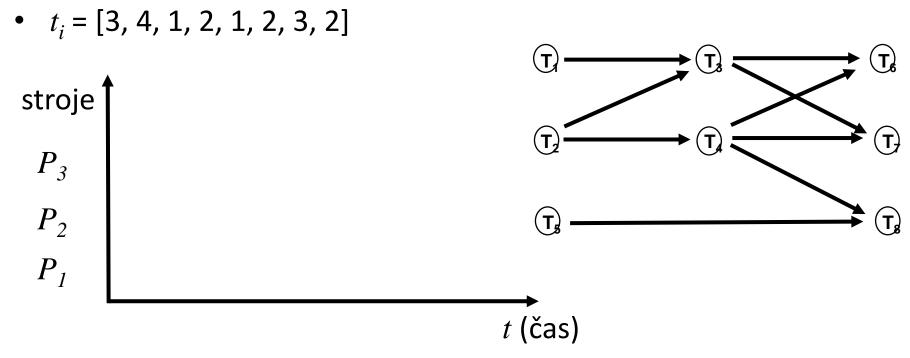
#### Precedenčný graf

- Úlohy sú reprezentované uzlami v grafe
- Precedencie sú reprezentované orientovanými hranami
- Graf konštruujeme postupne, pričom si uzly rozdelíme na vstupné, medziľahlé a výstupné.
- {T1< T3, T2< T3, T2< T4, T3< T6, T3< T7, T4< T6, T4< T7, T4< T8, T5< T8}



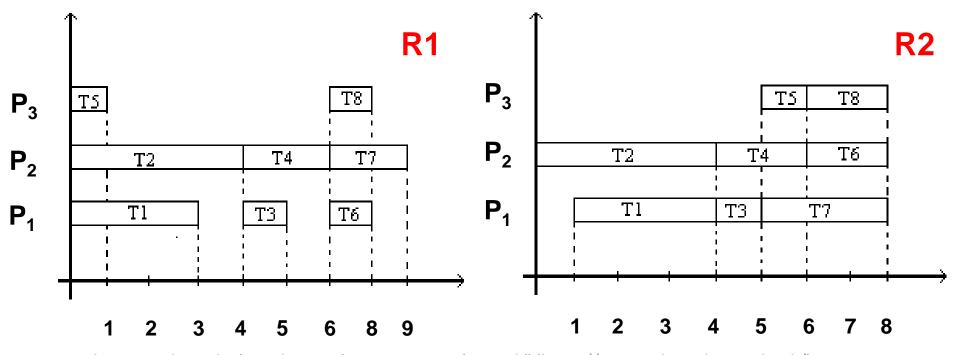
#### **Ganttov diagram**

- Je grafickou reprezentáciou rozvrhu (os x reprezentuje čas a na osi y sú jednotlivé procesory/stroje).
- Rozvrh môžeme skonštruovať na základe precedenčného grafu pričom dodržiavame precedencie a úlohy zaradzujeme vždy na voľný stroj v najskoršom možnom čase.



#### **Príklad**

 Vypočítajte hodnoty rôznych kriteriálnych funkcií pre rozvrhy R1 a R2 (typu *C, F, L, T*) a rozvrhy podľa nich porovnajte (v prípade rozvrhu R2 bola jedna precedencia zrušená).



#### Príklad – výpočet kriteriálnych funkcií

$$c_{i}(R_{I}) = [ \ , \ , \ , \ , \ , \ , \ ] \quad P_{3}$$

$$d_{i} = [5, 4, 5, 3, 7, 6, 9, 12] \quad P_{2}$$

$$l_{i}(R_{I}) = [ \ , \ , \ , \ , \ , \ , \ ] \quad P_{1}$$

$$tr_{i}(R_{I}) = [ \ , \ , \ , \ , \ , \ , \ ] \quad P_{1}$$

$$f_{i}(R_{I}) = [ \ , \ , \ , \ , \ , \ , \ ] \quad P_{1}$$

$$C_{max}(R_{I}) = [ \ , \ , \ , \ , \ , \ , \ ] \quad P_{2}$$

$$P_{1}$$

$$tr_{i}(R_{I}) = [ \ , \ , \ , \ , \ , \ , \ ] \quad P_{2}$$

$$P_{1}$$

$$tr_{i}(R_{I}) = [ \ , \ , \ , \ , \ , \ , \ ] \quad P_{2}$$

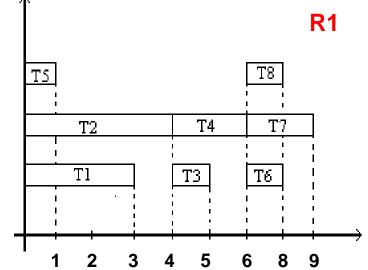
$$C_{max}(R_{I}) = [ \ , \ , \ , \ , \ , \ , \ ] \quad P_{2}$$

$$C_{max}(R_{I}) = [ \ , \ , \ , \ , \ , \ , \ ] \quad P_{2}$$

$$C_{max}(R_{I}) = [ \ , \ , \ , \ , \ , \ , \ ] \quad P_{2}$$

$$C_{max}(R_{I}) = [ \ , \ , \ , \ , \ , \ , \ ] \quad P_{2}$$

$$C_{max}(R_{I}) = [ \ , \ , \ , \ , \ , \ , \ ] \quad P_{2}$$



|                               | R1                          | R2                           |
|-------------------------------|-----------------------------|------------------------------|
| $c_i(Ri)$                     | [3, 4, 5, 6, 1, 8, 9, 8]    | [4, 4, 5, 6, 6, 8, 8, 8]     |
| $d_i(Ri)$                     | [5, 4, 5, 3, 7, 6, 9, 12]   | [5, 4, 5, 3, 7, 6, 9, 12]    |
| $l_i(Ri)$                     | [-2, 0, 0, 3, -6, 2, 0, -4] | [-1, 0, 0, 3, -1, 2, -1, -4] |
| $f_i(\mathrm{Ri})$            | [3, 4, 5, 6, 1, 8, 9, 8]    | [4, 4, 5, 6, 6, 8, 8, 8]     |
| $tr_i(Ri)$                    | [0, 0, 0, 3, 0, 2, 0, 0]    | [0, 0, 0, 3, 0, 2, 0, 0]     |
| C (= F)                       | 44                          | 49                           |
| $C_{max} (= F_{max})$         | 9                           | 8                            |
| $\overline{C} = \overline{F}$ | 5,5                         | 6,125                        |
| L                             | -7                          | -2                           |
| $L_{max}$                     | 3                           | 3                            |
| $\overline{L}$                | -0,875                      | -0,25                        |
| T                             | 5                           | 5                            |
| $T_{max}$                     | 3                           | 3                            |
| $n_T$                         | 2                           | 2                            |

# Úloha z 5. prednášky

V tejto úlohe si prakticky overíte pochopenie látky preberanej na úvodnej prednáške z rozvrhovania. Postup ako úlohu riešiť, nájdete pri ukážkovom príklade v 5. prednáške. Vašou úlohou bude postupne:

- 1. Definovať si vlastnú úlohu rozvrhovania: 12 úloh na 4 identických paralelných procesoroch. Definujte si pre každú úlohu nasledovné údaje:
  - čas trvania úlohy t; (dĺžku úlohy),
  - čas kedy je úloha pripravená do výroby r<sub>i</sub> (release time),
  - čas kedy by mala byť hotová d; (due date),
  - definujte aspoň 12 precedencií medzi ľubovoľnými dvojicami zadaných úloh.
- 2. Zostrojiť precedenčný graf pre Vami zadanú úlohu rozvrhovania.
- 3. Zostrojiť (pokiaľ možno platný) rozvrh vo forme Ganttovho diagramu pre Vami zadanú úlohu rozvrhovania.
- 4. Pre zostavený rozvrh vypočítajte hodnoty nasledovných kriteriálnych funkcií: C,  $C_{max}$ , L,  $L_{max}$ , F,  $F_{max}$ , T,  $T_{max}$ ,  $n_T$ .