

BCC342 - Introdução à Otimização 17.2 Alexandre Magno; Wagner Ferreira



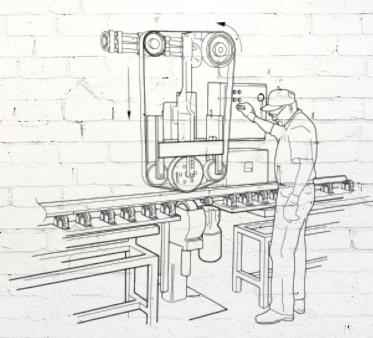


### **ARTIGO IMPLEMENTADO**

FANJUL-PEYRO, Luis; PEREA, Federico; RUIZ, Rubén. Models and matheuristics for the unrelated parallel machine scheduling problem with additional resources. European Journal of Operational Research, v. 260, n. 2, p. 482-493, 2017.



- Programação de Máquinas Paralelas Não-relacionadas com Recurso Adicional
- Recurso adicional:
  - Renovável;
  - Positivo inteiro;
  - De processamento.
- → Proximidade com a realidade.











## **EXEMPLO DO ARTIGO**

→ Matriz de tempo gasto pela máquina i no trabalho j.

→ Matriz de recursos gasto pela máquina i no trabalho j.









# Conjuntos de índices

- Lista de máquinas i = {1..m}
- Lista de trabalhos j = {1..n}
- Lista de tempo k = {1..k}





de



## **MODELO MATEMÁTICO**

#### Conjuntos de Parâmetros

- Número de máquinas = m ;
- Número de trabalhos = n ;
- Tempo máximo processamento = k<sub>max</sub>;
- Recurso disponível = R<sub>max</sub>;

- Matriz P<sub>ij</sub> tempo de processamento do trabalho j pela máquina i;
- Matriz R<sub>ij</sub> recursos necessários pela máquina i para o trabalho j.



Variáveis de decisão

 $x_{ijk} = 1$ , se o trabalho j é designado a máquina i e completa seu processamento no tempo k, e zero caso contrário.

C<sub>max</sub> é o tempo total de processamento







## **MODELO MATEMÁTICO**

#### Função objetivo

Minimizar makeSpan= C<sub>max</sub>

#### Restrições

- Tempo de Processamento;
- Trabalho único;
- Máquina ocupada;
- Recurso limite.

$$\sum_{i} \sum_{k \geq p_{ij}} k x_{ijk} \leq C_{\max}, \ \forall \ j,$$

$$\sum_{i} \sum_{k \geq p_{ij}} x_{ijk} = 1, \ \forall \ j,$$

$$\sum_{j} \sum_{s \in \{\max\{k, p_{ij}\}, \dots, k+p_{ij}-1\}} x_{ijs} \le 1, \forall i, k,$$

$$\sum_{i} \sum_{s \in \{\max\{k, p_{ij}\}, \dots, k+p_{ij}-1\}} r_{ij} x_{ijs} \leq R_{\max}, \forall k.$$

```
param Kmax, integer, >=0; #Tempo de execução máximo dos trabalhos
 6
      /*Conjuntos*/
 8
      set Mag := 1 .. m;
 9
      set Trab := 1 .. n;
10
      set Temp := 1 .. Kmax;
11
12
      /*Parametros */
13
      param P{i in Mag, j in Trab}, integer, >=0; #Tempo de processamento necessário pela máquina i para realizar o trabalho j
14
      param R{i in Mag, j in Trab}, integer, >=0; #Quantidade de recurso necessário pela máquina i para realizar o trabalho j
15
16
      /*Variáveis de Decisão */
17
      var x{i in Mag, j in Trab, k in Temp}, binary; #Assume valor 1 se o trabalho j é assinalado à máquina i
18
        → → → → → → → → → → → → # e finaliza o processamento no tempo k; zero caso contrário
19
      var Cmax, integer, >=0; #Variável utilizada para expremer o tempo de processamento
20
21
      minimize MakeSpan: Cmax; s.t.
22
23
      makespanTime{j in Trab}:sum{i in Maq, k in P[i,j]..Kmax} k*x[i,j,k] <= Cmax;
24
      singleJob\{j in Trab\}: sum\{i in Maq, k in P[i,j]..Kmax\} x[i,j,k] = 1;
25
      singleMachine{i in Maq, k in Temp}:sum{j in Trab, s in max(k,P[i,j]).. min(Kmax,k+P[i,j]-1)} x[i,j,s] \le 1;
26
      resourceLimit{k in Temp}:sum{i in Maq, j in Trab, s in max(k,P[i,j]).. min(Kmax,k+P[i,j]-1)} R[i,j]*x[i,j,s] \leq Rmax;
27
      solve;
```

/\*Parametros \*/

4

param m, integer, >=1; #Quantidade de máquinas disponíveis para o trabalho

param Rmax, integer, >=1; #Quantidade máxima de um certo recurso disponível

param n, integer, >=0; #Quantidade de trabalhos a serem realizados



$$K_{\text{max}} = 10$$

