### Sistemas Operacionais I

Deadlocks – Parte 2

Prof. Leandro Marzulo

# Impedimento de deadlock (deadlock avoidance)

- O sistema demanda informações adicionais sobre como os recursos devem ser solicitados.
- A chave é se manter em Estado de Segurança
  - O sistema pode alocar recursos a cada processo (até o seu máximo) em alguma ordem e continuar evitando deadlocks.
  - Existe uma sequência de segurança <P1, P2, ..., Pn> onde, para cada Pi, as solicitações de recursos restantes para Pi podem ser satisfeitas pelos recursos disponíveis e pelos recursos detidos por outros processos Pj (sendo j<i).
- Estado inseguro significa que há possibilidade de deadlock.

Processo	Necessidade Máxima	Alocação Corrente
A	10	5
В	4	2
С	9	2

Total de recursos do sistema: 12
Total de recursos disponíveis: 12

1 2 3 4 5 6

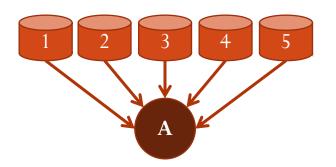
A

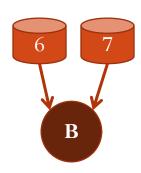
В

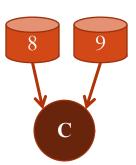
C

Processo	Necessidade Máxima	Alocação Corrente
A	10	5
В	4	2
С	9	2

Total de recursos do sistema: 12
Total de recursos disponíveis: 3





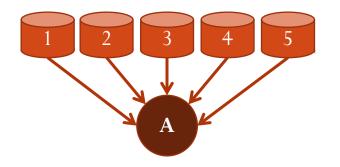


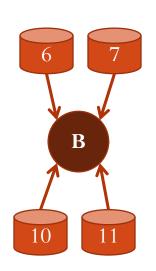
Processo	Necessidade Máxima	Alocação Corrente
A	10	5
В	4	4
С	9	2

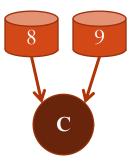
Total de recursos do sistema: 12

Total de recursos disponíveis: 1





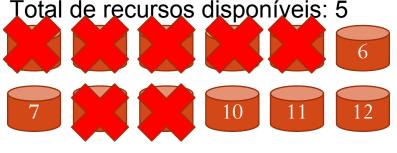


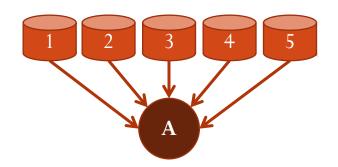


SEQUÊNCIA DE SEGURANÇA: B, A, C

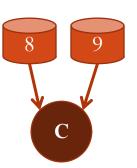
Processo	Necessidade Máxima	Alocação Corrente
A	10	5
В	4	0
С	9	2

Total de recursos do sistema: 12 Total de recursos disponíveis: 5



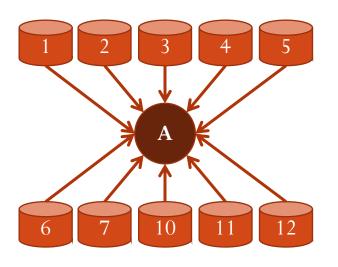




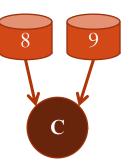


Processo	Necessidade Máxima	Alocação Corrente
A	10	10
В	4	0
С	9	2





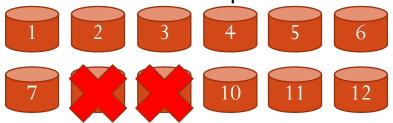




SEQUÊNCIA DE SEGURANÇA: B, A, C

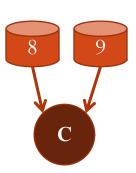
Processo	Necessidade Máxima	Alocação Corrente
A	10	0
В	4	0
С	9	2

Total de recursos do sistema: 12 Total de recursos disponíveis: 10



A

В



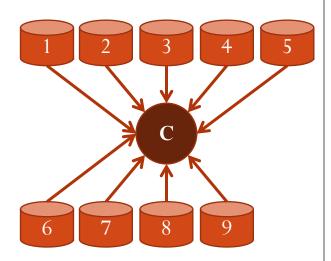
Processo	Necessidade Máxima	Alocação Corrente
A	10	0
В	4	0
С	9	9

Total de recursos do sistema: 12
Total de recursos disponíveis: 3

10
11
12

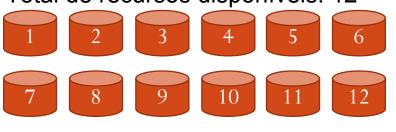
A

В



Processo	Necessidade Máxima	Alocação Corrente
A	10	5
В	4	2
С	9	2

Total de recursos do sistema: 12
Total de recursos disponíveis: 12



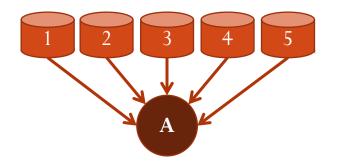
A

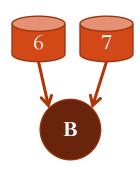
В

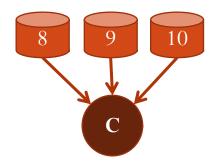
C

Processo	Necessidade Máxima	Alocação Corrente
A	10	5
В	4	2
С	9	3

Total de recursos do sistema: 12
Total de recursos disponíveis: 2

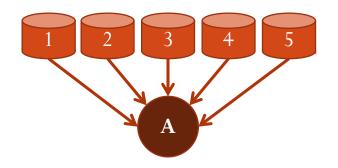


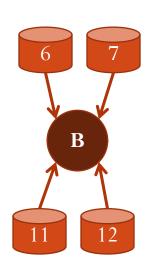


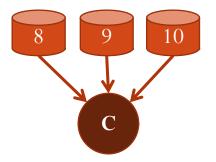


Processo	Necessidade Máxima	Alocação Corrente
A	10	5
В	4	4
С	9	3

Total de recursos do sistema: 12
Total de recursos disponíveis: 0



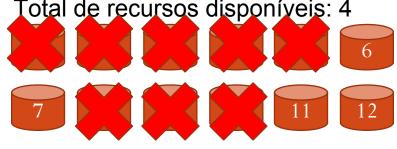


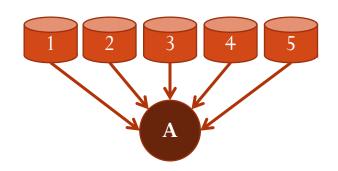


**E AGORA?** 

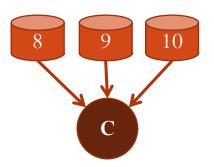
Processo	Necessidade Máxima	Alocação Corrente
A	10	5
В	4	0
С	9	3

Total de recursos do sistema: 12 Total de recursos disponíveis: 4







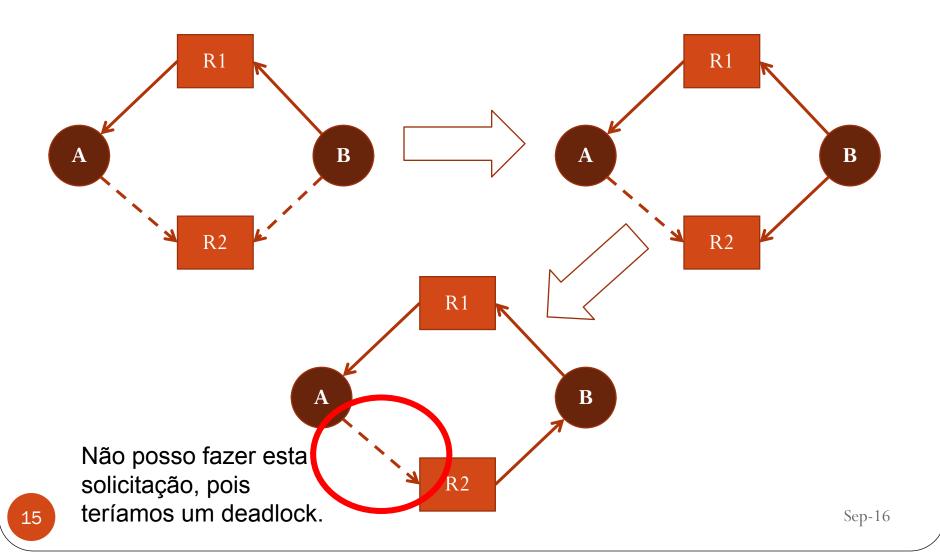


# DEADLOCK!!! TANTO A QUANTO C PRECISAM DE MAIS DE 4 RECURSOS

# Algoritmo do Grafo de Alocação de recursos

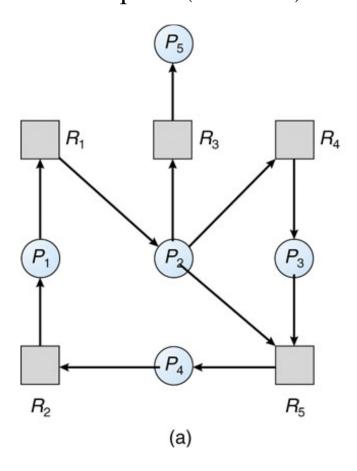
- Arestas de requisição e de solicitação
- Arestas de solicitação só podem existir se estiverem substituindo arestas de requisição
- Arestas de requisição devem ser adicionadas no início ou quando só existirem arestas de requisição no sistema.

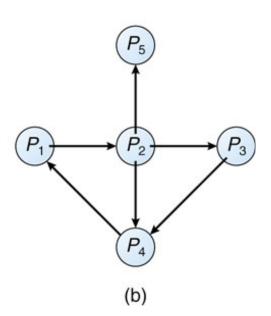
# Algoritmo do Grafo de Alocação de recursos



## Detecção de Deadlocks

• Grafo de espera (wait-for)





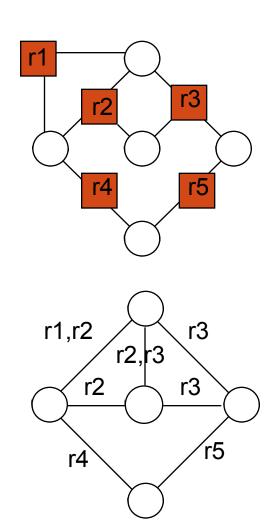
### Recuperação de Deadlocks

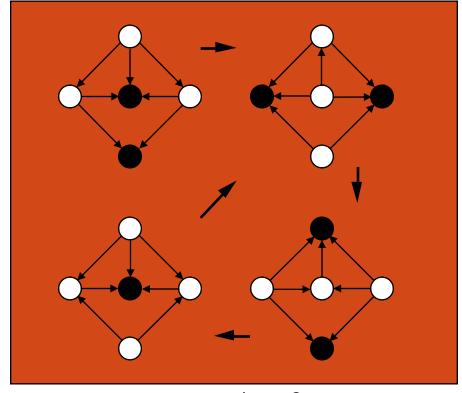
- Encerramentos de Processos
  - Todos
  - Um por um, até que não existam mais ciclos (segundo uma política)
    - Menor custo
    - Prioridade
    - Quanto o processo já rodou e quanto falta para terminar
    - Quantos recursos ele usou e de que tipo (preemptivos)
    - Quantos recursos ele precisa para terminar
    - Quantos processos serão encerrados
    - Interativo ou batch

### Recuperação de Deadlocks

- Preempção de recursos
  - Seleção de vítima
  - Reversão (rollback)
  - Inanição

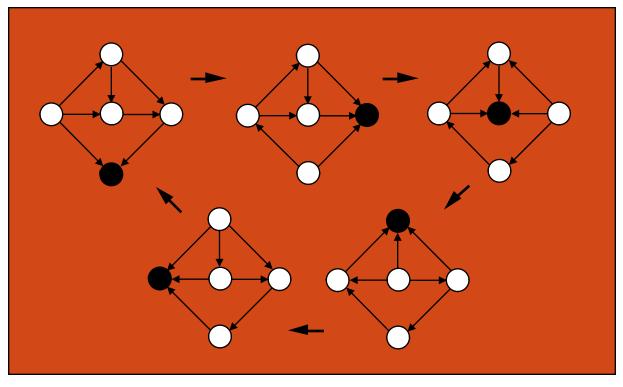
# Escalonamento por reversão de arestas - SER





m=1, p=3

# Escalonamento por reversão de arestas - SER



m=1, p=5

## Escalonamento por reversão de arestas - SER

