

Assuma um sistema com os tipos de recursos (A, B,...), processos (P1, P2,...) e caracterização como apresentada nas tabelas seguintes:

Alocado				Necessidades máximas				Disponibilidade			
	A	B	C		A	B	C	A	B	C	
P0	0	0	2	P0	4	3	3	2	3	1	
P1	2	4	1	P1	2	6	2				
P2	3	0	2	P2	9	0	2				
P3	2	0	0	P3	3	2	2				

Aplique o algoritmo do banqueiro e determine se existe uma sequência de execução que mantenha o sistema num estado seguro. Apresente esta sequência juntamente com os cálculos que sentir necessidade de efetuar.

Proposta de solução:

Recorda-se que o algoritmo do banqueiro aplica-se, no contexto dos sistemas operativos, na gestão de recursos computacionais (num cenário de múltiplas instâncias por tipo de recurso) bem como um “mecanismo” para evitar bloqueios (*deadlocks*). No exemplo acima podemos verificar existem três tabelas “Alocado”, “Necessidades Máximas” e “Disponibilidade”.

Para obter a “necessidade”, ou seja, o pedido de recursos, que é efetuado por cada processo neste instante de tempo? Obtém-se aplicando subtraindo as necessidades máximas ao alocado. Assim, temos:

Request(P0) = 431

Request(P1) = 21

Request (P2) = 600

Request (P3) = 122

A aplicação do algoritmo passará por verificar para cada de processo na fila se $\text{Request}(P_x) \leq \text{Available}$. Se sim, atualiza-se a disponibilidade (disponibilidade = disponibilidade + alocado) e o processo poderá terminar. Caso contrário, avança-se para o próximo processo na fila.

E.g., $\text{Request}(P0) \leq \text{Available} \Leftrightarrow 431 \leq 231 \rightarrow$ o que é falso. Passamos para o segundo processo na fila: $\text{Request}(P1) \leq \text{Available} \Leftrightarrow 21 \leq 231 \rightarrow$ o que é verdade. Logo P1 poderá terminar.

Assim, neste exemplo, teremos a seguinte sequência de disponibilidades:

Originando a seguinte sequência de execução: <P1,P3,P0,P2>. Como todos os processos terminaram então o sistema encontra-se num estado seguro.