

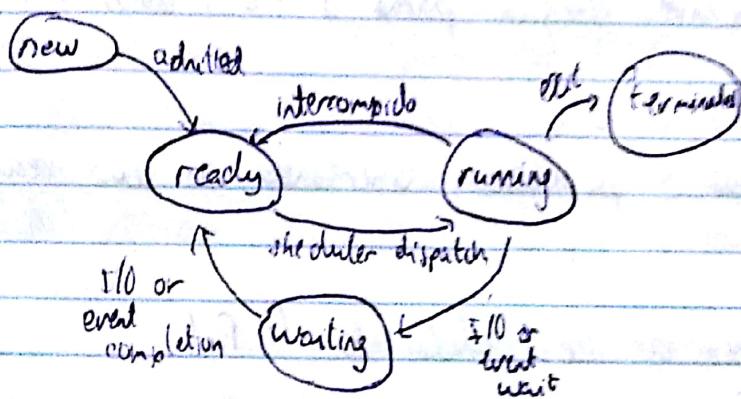
17/10/18 16/17

- a)  $F = 4,5,10$   
 $P = 3,6,7,8,9,0$
- b)
- |   |   |
|---|---|
| A | B |
| B | C |
| C |   |
- c)  $\text{on}$   $\text{A}$   $\text{C}$

c) Tanto os processos como as threads são unidades de execução independentes. A maior diferença entre estes é que as threads (do mesmo processo) correm num espaço de memória partilhado, enquanto ~~as~~ diferentes processos correm em espaços de memória separados.

Assim, percebe-se que várias threads têm o melhor desempenho, por haver uma ~~partilhada~~ partilha de recursos, são mais responsivas, e fazem uso de arquiteturas multi-processador.

d)



e) 3 - running

6 - "

7 - waiting

8 - ready  $\rightarrow$  running

10 - terminated  $\rightarrow$  running  $\rightarrow$  terminated

2

a)  $\text{int left}(\text{int } f) \{ \text{return } (f+1) \% 5; \}$   
 $\text{int right}(\text{int } f) \{ \text{return } (f+1) \% 5; \}$

b) Ao começar o código, todos os filósofos estão a bloquear todos os filósofos, pelas condições das espadas cruzadas.

a) void print\_avail\_resources(void){

    ↳ i makes down();

    printf("At %d, info->avail\_r1),

    printf("At %d, info->avail\_r2);

    printf("At %d, info->avail\_r3);

    i makes up();

b)

RR | RR | R3

P1	P2	P3	P1	P2	P1	P2	P1	P1
20	40	50	70	90	110	130	140	160

$$B) (0 + 20 + 40)/10 = 20 \text{ ms}$$

c) ~~FCFS~~ First Come First Serve (FCFS) não inclui ~~atraso~~.  
Nenhuma lógica muito complexa, sendo as funções a realizar possíveis numa queue e resolvendo por ordem. Round Robin realiza cada processo durante q tempo e quando este terminar pula ao próximo processo.

Como RR é ~~non~~ preemptive, & não ocorre como em FCFS que, ~~se~~ para realizar um processo muito intenso, tem que ficar a realizar ~~esse~~ esse processo ~~até~~ acabar, ~~antes~~ ficando os processos por terminar.

~~Entanto~~, RR tem a desvantagem de se:

→ q for muito grande, acaba por sofrer das mesmas desvantagens que FCFS.

→ q muito pequeno, o numero de trocas é muito elevado, & a eficiência do processador diminui.

Para escastrar ~~as~~ aplicações, o FCFS é mais indicado, calculando muitos intervalos, o RR é melhor.

Val	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
G	B	Ø	C	F	A	Ø	Ø	D	E	Ø	H	I

b) Não, existe o risco de alterar para uma zona já ocupada e corromper o programa todo.

c) ~~Programas maiores podem ser divididos da utilização de memória~~

~~Menos memória física se está disponível, menor I/O necessário, sendo mais fácil a mudança entre processos; maiores programas podem ser escritos.~~

void filosofa(fork f1, f2)

white (blue)

think();

if ( $f == 0$ ) forks[right( $f$ )].down();

else forks[left( $f$ )].down();

eat();

if ( $f == 0$ ) forks[right( $f$ )].up();

else forks[left( $f$ )].up();

}

}

2

a) Quando um processo termina, os recursos por ele pedidos, adquiridos são libertados, então:

Recursos disponíveis: R1 R2 R3  
0 2 3

Os recursos disponíveis chegam para o P2, então este consegue.

RD: 0 1 2

R<sub>P2</sub>: 2 3 1 | 0 0 0

P2 pode terminar o processo, libertando os seus recursos

RD: 2 4 3

Agora o P1 satisfez as necessidades do P1.

R<sub>P1</sub>: RD: 0 4 3

P1: 5 1 4 1 0 0 0

P1 pode terminar o processo, libertando os seus recursos

RD: 5 5 7

Algum recurso suficiente para P3.

RD: 2 4 7

P3: 5 2 0 1 0 0 0

P3 pode terminar.

3) Não existe deadlock, havendo recursos suficientes do tipo R2 e tipos de condições de