

Sistemes Concurrents i Paral·lels

Problema 1: Introducció a la concurrència

Sergi Puigpinós Palau Jordi Rafael Lazo Florensa

3 de novembre de 2020

$\mathbf{\acute{I}ndex}$

1	Pro	blema 1	2
	1.1	a)	2
	1.2	b)	3
	1.3	c)	3
	1.4	m d)	5
	1.5	e)	6
		1.5.1 i)	6
		1.5.2 ii)	6
		1.5.3 iii)	6
		1.5.4 iv)	6
		1.5.5 v)	7
Íı	nde	x de figures	
	1	Taula de concurrència	2
	2	Graf de precedència	2
	3	Implementació del graf de precedència amb fork/join	3
	4	Diagrama de Grantt de l'apliació concurrent amb 1 processador	6
	5	Diagrama de Grantt de l'apliació concurrent amb 2 processador	6
	6	Diagrama de Grantt de l'apliació concurrent amb 4 processador	7

1 Problema 1

1.1 a)

	M1	M2	М3	M4	M5	М6	М7	M8	М9	M10	M11
M1	Χ	NO	NO	SI	SI						
M2	Χ	Χ	SI	NO	NO	NO	NO	SI	SI	SI	SI
М3	Χ	Χ	Χ	SI	NO	NO	NO	NO	SI	SI	SI
M4	Χ	Χ	Χ	Χ	SI	SI	SI	SI	SI	NO	SI
M5	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	SI	SI	SI	SI	NO	SI
M6	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	SI	SI	SI	SI	NO
M7	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	SI	NO	SI	NO
M8	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	NO	SI	SI
М9	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	SI	NO
M10	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	NO
M11	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ

Figura 1: Taula de concurrència

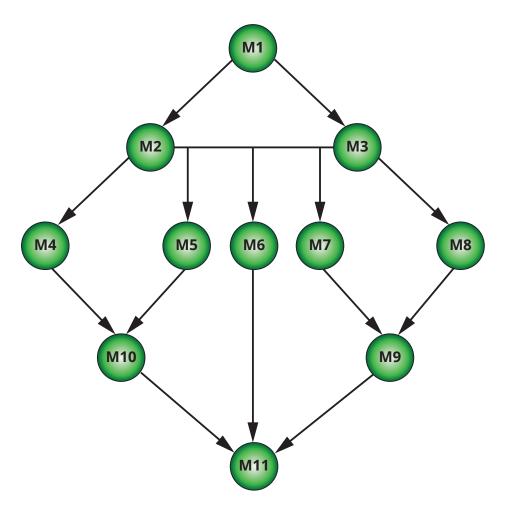


Figura 2: Graf de precedència

1.2 b)

El graf de precedència no es pot implementar mitjançant el constructor Cobegin/Coend ja que no suporta aquest tipus de sincronització tret que s'utilitzin semàfors.

1.3 c)

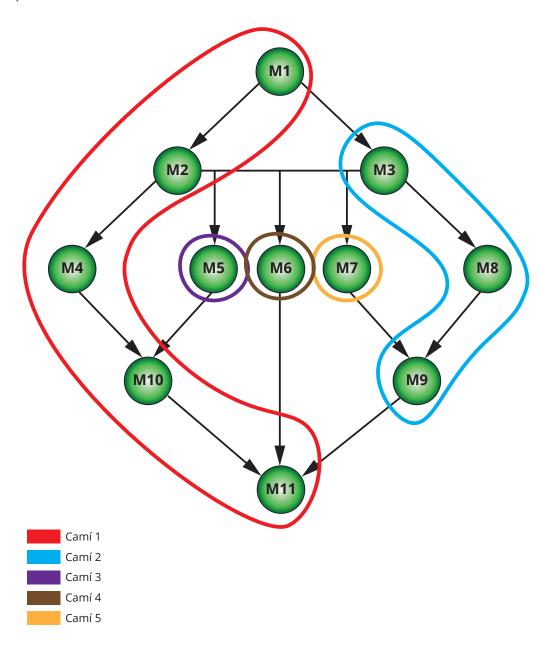


Figura 3: Implementació del graf de precedència amb fork/join

Implementació mitjançant el constructor fork/join.

```
int counter_M10=2, counter_M11=3, counter_M9=2;
    int counter_M5=2, counter_M6=2;
    M1;
    fork branch_M3;
    M2;
    fork branch_M5;
    fork branch_M6;
    fork branch_M7;
    M4;
SYNC_M10;
    join counter_M10;
    M10;
SYNC_M11;
    join counter_M11;
    M11;
    end;
branch_M3:
    МЗ;
    fork dummy_M3_M5;
    fork dummy_M3_M6;
    fork dummy_M3_M7;
    M8;
SYNC_M9:
    join counter_M9;
    M9;
    goto SYNC_M11;
branch_M5:
    join counter_M5;
    M5;
    goto SYNC_M10;
branch_M6:
    join counter_M6;
    M6;
    goto SYNC_M11;
branch_M7:
    join counter_M7;
    M7;
    goto SYNC_M9;
dummy_M3_M5:
    goto branch_M5;
dummy_M3_M6:
    goto branch_M6;
dummy_M3_M7:
    goto branch_M7;
```

1.4 d)

Implementació mitjançant Unix+C.

```
int pid_d1,pid_d2,pid_d3;
M1;
if (fork()==0) {
    МЗ;
    if ((pid_d1 = fork())==0){
        exit(0);
    }
    if ((pid_d2 = fork())==0){
        exit(0);
    }
    if ((pid_d3 = fork())==0){
        exit(0);
    }
    M8;
    waitpid(pid_M7);
    M9;
    exit(0);
}
M2;
if ((pid_M5 = fork())==0){
    waitpid(pid_d1);
    M5;
    exit(0);
}
if ((pid_M6 = fork())==0){
    waitpid(pid_d2);
    M6;
    exit(0);
if ((pid_M7 = fork())==0){
    waitpid(pid_d3);
    M7;
    exit(0);
}
M4;
waitpid(pid_M5);
M10;
waitpid(pid_M6);
waitpid(pid_M9);
M11;
exit(0);
```

1.5 e)

1.5.1 i)

Ja que la execució es seqüencial i només es té 1 processador el temps d'execució es equivalent a la suma del temps de tots el processos.

Temps execució = 3+8+9+10+5+6+9+10+8+6+9 = 83 unitats de temps

1.5.2 ii)

Temps execució = 61 unitats de temps

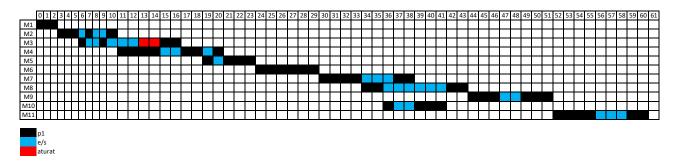


Figura 4: Diagrama de Grantt de l'apliació concurrent amb 1 processador

1.5.3 iii)

Ja que la execució serà seqüencial no importa el número de nuclis que el temps d'execució serà la suma del temps de tots el processos.

Temps execució = 3+8+9+10+5+6+9+10+8+6+9 = 83 unitats de temps

1.5.4 iv)

aturat

Temps execució = 47 unitats de temps

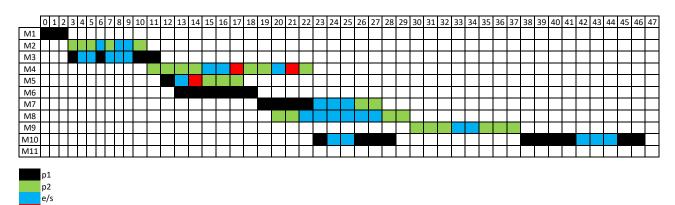


Figura 5: Diagrama de Grantt de l'apliació concurrent amb 2 processador

1.5.5 v)

aturat

Temps execució = 40 unitats de temps

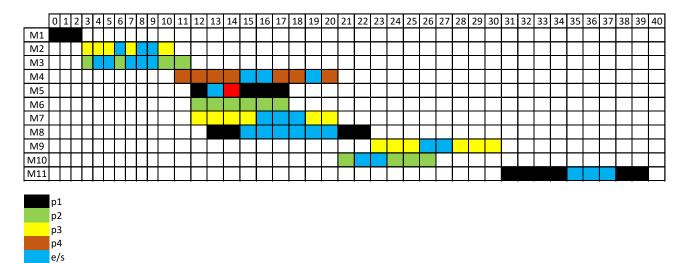


Figura 6: Diagrama de Grantt de l'apliació concurrent amb 4 processador