

Algoritmos de Planificación del Procesador

Victor Tortolero, 24.569.609

Sistemas Operativos, FACYT

12 de abril de 2016

Primera version del algoritmo de Dekker

- Primer algoritmo en resolver la exclusión mutua.
- Aplica la exclusión mutua de manera correcta, y la garantiza.
- Usa variables para controlar que hilo se ejecutara.
- Revisa constantemente si la sección critica esta disponible (spinlock, busy waiting), lo que malgasta el tiempo del procesador.
- Los procesos lentos atrasan a los rapidos.

Ejemplo de la Primera version del algoritmo de Dekker

```
1  int numero_de_proceso = 1;
2  iniciar_procesos(); // inicializa y corre ambos procesos
3
4  proceso p1:
5  void main() {
6      while(!no_terminado){
7          while(numero_de_proceso == 2); // seccion de entrada de la exclusion mutua
8          // seccion critica
9          numero_de_proceso = 2; // seccion de salida de la exclusion mutua
10         // codigo restante
11     }
12 } // fin del proceso p1
13
14 proceso p2:
15 void main() {
16     while(!no_terminado){
17         while(numero_de_proceso == 1); // seccion de entrada de la exclusion mutua
18         // seccion critica
19         numero_de_proceso = 1; // seccion de salida de la exclusion mutua
20         // codigo restante
21     }
22 } // fin del proceso p2
```

Segunda version del algoritmo de Dekker

- Primer algoritmo en resolver la exclusión mutua.
- Aplica la exclusión mutua de manera correcta.
- Usa variables para controlar que hilo se ejecutara.
- Revisa constantemente si la sección critica esta disponible (spinlock, busy waiting), lo que malgasta el tiempo del procesador.

Ejemplo de la Segunda version del algoritmo de Dekker

```
1  bool dentro_de_p1 = false;
2  bool dentro_de_p2 = false;
3  iniciar_procesos(); // inicializa y corre ambos procesos
4
5  proceso p1:
6  void main(){
7      while(!no_terminado){
8          while(dentro_de_p2); // seccion de entrada de la exclusion mutua
9          dentro_de_p1 = true; // seccion de entrada
10         // seccion critica
11         dentro_de_p2 = false; // seccion de salida de la exclusion mutua
12         // codigo restante
13     }
14 } // fin del proceso p1
15
16 proceso p2:
17 void main(){
18     while(!no_terminado){
19         while(dentro_de_p1); // seccion de entrada de la exclusion mutua
20         dentro_de_p2 = true; // seccion de entrada
21         // seccion critica
22         dentro_de_p1 = false; // seccion de salida de la exclusion mutua
23         // codigo restante
24     }
25 } // fin del proceso p2
```

Tercera version del algoritmo de Dekker

- Garantiza la exclusión mutua.
- Es posible un deadlock (Ambos procesos encienden sus banderas simultáneamente, y ninguno saldría del ciclo).

Ejemplo de la Tercera version del algoritmo de Dekker

```
1  bool p1_quiere_entrar = false;
2  bool p2_quiere_entrar = false;
3  iniciar_procesos(); // inicializa y corre ambos procesos
4
5  proceso p1:
6  void main() {
7      while(!no_terminado){
8          p1_quiere_entrar = true; // seccion de entrada de la exclusion mutua
9          while(p2_quiere_entrar); // seccion de entrada
10         // seccion critica
11         p1_quiere_entrar = false; // seccion de salida de la exclusion mutua
12         // codigo restante
13     }
14 } // fin del proceso p1
15
16 proceso p2:
17 void main() {
18     while(!no_terminado){
19         p2_quiere_entrar = true; // seccion de entrada de la exclusion mutua
20         while(p1_quiere_entrar); // seccion de entrada
21         // seccion critica
22         p2_quiere_entrar = false; // seccion de salida de la exclusion mutua
23         // codigo restante
24     }
25 } // fin del proceso p2
```

Cuarta version del algoritmo de Dekker

- Es posible posponer un proceso de manera indefinida.
- Apaga las banderas por cortos periodos de tiempo para tomar control.

Ejemplo de la Cuarta version del algoritmo de Dekker

```
1  bool p1_quiere_entrar = false;
2  bool p2_quiere_entrar = false;
3  iniciar_procesos(); // inicializa y corre ambos procesos
4
5  proceso p1:
6  void main() {
7      while(!no_terminado) {
8          p1_quiere_entrar = true; // seccion de entrada de la exclusion mutua
9          while(p2_quiere_entrar) { // seccion de entrada
10              p1_quiere_entrar = false; // seccion de entrada
11              // esperar por una cantidad de tiempo pequeña aleatoria
12              p1_quiere_entrar = true;
13          }
14          // seccion critica
15          p1_quiere_entrar = false; // seccion de entrada
16          // codigo restante
17      }
18  } // fin del proceso p1
19
20 proceso p2:
21 void main() {
22     while(!no_terminado) {
23         p2_quiere_entrar = true; // seccion de entrada de la exclusion mutua
24         while(p1_quiere_entrar) { // seccion de entrada
25             p2_quiere_entrar = false; // seccion de entrada
26             // esperar por una cantidad de tiempo pequeña aleatoria
27             p2_quiere_entrar = true;
28         }
29         // seccion critica
30     }
```

Quinta version del algoritmo de Dekker

- Marca procesos como preferidos para determinar el uso de las secciones criticas.
- El estatus de “Preferido” se turna entre los procesos.
- Garantiza la exclusión mutua.
- Evita deadlock's, y el posponer un proceso de manera indefinida.

Ejemplo de la Quinta version del algoritmo de Dekker I

```
1  int proceso_preferido = 1;
2  bool p1_quiere_entrar = false;
3  bool p2_quiere_entrar = false;
4  iniciar_procesos(); // inicializa y corre ambos procesos
5
6  proceso p1:
7  void main() {
8      while(!no_terminado){
9          p1_quiere_entrar = true;
10         while(p2_quiere_entrar){
11             if(proceso_preferido == 2){
12                 p1_quiere_entrar = false;
13                 while(proceso_preferido == 2); // busy wait
14                 p1_quiere_entrar = true;
15             }
16         }
17         // seccion critica
18         proceso_preferido = 2;
19         p1_quiere_entrar = false; // seccion de entrada
20         // codigo restante
21     }
22 } // fin del proceso p1
```

Ejemplo de la Quinta version del algoritmo de Dekker II

```
23
24 proceso p2:
25 void main() {
26     while(!no_terminado) {
27         p2_quiere_entrar = true;
28         while(p1_quiere_entrar) {
29             if(proceso_preferido == 1) {
30                 p2_quiere_entrar = false;
31                 while(proceso_preferido == 1); // busy wait
32                 p2_quiere_entrar = true;
33             }
34         }
35         // seccion critica
36         proceso_preferido = 1;
37         p2_quiere_entrar = false;
38         // codigo restante
39     }
40 } // fin del proceso p2
```

Test and Set

- Operación Atómica.
- Retorna el valor del lock, y lo cambia a verdadero.
- Si el valor retornado es **falso**, obtenemos el lock. Si es **verdadero**, esta ocupado por otro proceso.

```
1  boolean test_and_set(boolean *target){
2      boolean rv = *target;
3      *target = true;
4      return rv;
5  }
```

Compare and Swap

- Operación Atómica.
- Retorna el valor del lock, y lo cambia a verdadero.
- Si el valor retornado es **falso**, obtenemos el lock. Si es **verdadero**, esta ocupado por otro proceso.

```
1  int compare_and_swap(int *value, int expected, int new_value){
2      int temp = *value;
3
4      if(*value == expected)
5          *value = new_value;
6
7      return temp;
8  }
```

References I



Presentacion de la university of limerick, Disponible en
[http://garryowen.csisdms.ul.ie/~cs4023/
resources/oth6.pdf](http://garryowen.csisdms.ul.ie/~cs4023/resources/oth6.pdf).