



Trincos Lógicos: Implementações

Algorítmicas
Hardware
Sistema Operativo

Sistemas Operativos – DEI - IST



Trincos lógicos: Propriedades

- Exclusão mútua
- Progresso (liveness)
 - Ausência de interblocagem (deadlock)
 - Ausência de míngua (starvation)

Sistemas Operativos – DEI - IST



Proposta #1

```
int trinco = ABERTO;

fechar() {
    while (trinco == FECHADO) ;
    trinco = FECHADO;
}

abrir() {
    trinco = ABERTO;
}
```

Qual a propriedade
que não é garantida?

Sistemas Operativos – DEI - IST



Proposta #2

```
int vez = 1;

t1_fechar() {           t2_fechar() {
    while (vez == 2) ;   while (vez == 1) ;
}

t1_abrir() {           t2_abrir() {
    vez = 2;            vez = 1;
}
}
```

Qual a propriedade
que não é garantida?

Sistemas Operativos – DEI - IST



Proposta #3

```
int t1_quer_entrar = FALSE, t2_quer_entrar = FALSE;

t1_fechar() {
    while (t2_quer_entrar == TRUE) ;
    t1_quer_entrar = TRUE;
}

t1_abrir() {
    t1_quer_entrar = FALSE;
}

/* t2 -> simetrico */
```

Qual a propriedade
que não é garantida?

Sistemas Operativos – DEI - IST



Proposta #4

```
int t1_quer_entrar = FALSE, t2_quer_entrar = FALSE;

t1_fechar() {
    t1_quer_entrar = TRUE;
    while (t2_quer_entrar == TRUE) ;
}

t1_abrir() {
    t1_quer_entrar = FALSE;
}

/* t2 -> simetrico */
```

Porque motivo
é garantida a
exclusão mútua?

Qual a propriedade
que não é garantida?

Sistemas Operativos – DEI - IST



Algoritmo de Peterson

```
int trinco_t1 = ABERTO;
int trinco_t2 = ABERTO;
int tar_prio = 1;
```

T1 pretende aceder
à secção crítica

```
t1_fechar () {
    A1: trinco_t1 = FECHADO;
    B1: tar_prio = 2;
    C1: while (trinco_t2 == FECHADO && tar_prio == 2);
}

t1_abrir () {trinco_t1 = ABERTO;}
```

T2 é mais prioritária

```
t2_fechar () {
    A1: trinco_t2 = FECHADO;
    B1: tar_prio = 1;
    C1: while (trinco_t1 == FECHADO && tar_prio == 1);
}

t2_abrir () {trinco_t2 = ABERTO;}
```

Sistemas Operativos – DEI - IST



Algoritmo de Lamport (Bakery)

```
int senha[N]; // Inicializado a 0
int escolha[N]; // Inicializado a FALSE
```

- senha contém o número da senha atribuído à tarefa
- escolha indica se a tarefa está a pretender aceder à secção crítica

```
Fehar (int i) {
```

```
    int j;
```

```
    escolha[i] = TRUE;
```

```
    senha [i] = 1 + maxn(senha);
```

```
    escolha[i] = FALSE;
```

- Pi indica que está a escolher a senha
- Escolhe uma senha maior que todas as outras
- Anuncia que escolheu já a senha

```
for (j=0; j<N; j++) {
```

```
    if (j==i) continue;
```

```
    while (escolha[j]) {
```

```
        while (senha [j] && (senha [j] < senha [i]) ||
```

```
            (senha [i] == senha [j] && j < i));
```

- Pi verifica se tem a menor senha de todos os Pj

```
}
```

```
}
```

- Se Pj estiver a escolher uma senha, espera que termine

```
Abrir (int i) {senha [i] = 0;}
```

- Neste ponto, Pj ou já escolheu uma senha, ou ainda não escolheu

- Se escolheu, Pi vai ver se é menor que a sua

- Se não escolheu, vai ver a de Pi e escolher uma senha maior

- Se a senha de Pi for menor, Pi entra
- Se as senhas forem iguais, entra o que tiver o menor identificador

Sistemas

Page 4

4



Soluções Algorítmicas

- Conclusão:
 - Complexas → Latência
 - Só contemplam **espera activa**
- Solução:
 - Introduzir instruções hardware para facilitar a solução

Sistemas Operativos – DEI - IST



Soluções com Suporte do Hardware

- Abrir() e Fechar() usam instruções especiais oferecidas pelos processadores:
 - Inibição de interrupções
 - Exchange (xchg no Intel)
 - Test-and-set (cmpxchg no Intel)

Sistemas Operativos – DEI - IST



Exclusão Mútua com Inibição de Interrupções

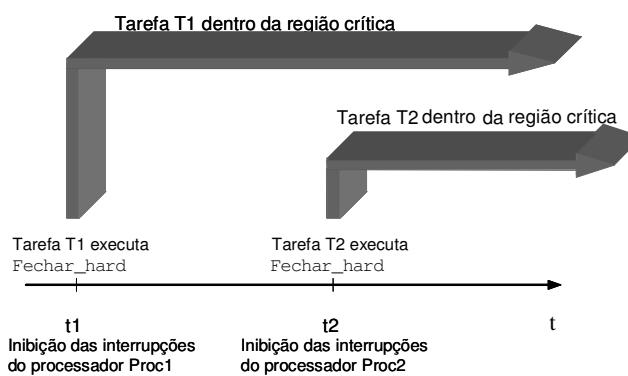
```
int mascara;  
Fechar_hard () {  
    mascara = mascarar_int ();  
}  
Abrir_hard () {  
    repõe_int ({mascara});  
}
```

- Este mecanismo só deve ser utilizado dentro do sistema operativo em secções críticas de muito curta duração
 - inibição das interrupções impede que se executem serviços de sistema (I/O, etc)
 - se o programa se esquecer de chamar abrir(), as interrupções ficam inibidas e o sistema fica parado
- Não funciona em multiprocessadores

Sistemas Operativos – DEI - IST



Inibição das Interrupções não Funciona em Multiprocessadores



Sistemas Operativos – DEI - IST



Test-and-Set

```
ABERTO EQU 0          ; ABERTO equivale ao valor 0  
FECHADO EQU 1         ; FECHADO equivale ao valor 1
```

Fechar_hard:

```
L1:    MOV AX, 0           ; AX é inicializado com o valor 0 (ABERTO)  
       BTS trinco, AX      ; testa se trinco e AX são iguais  
       JC L1                ; a carry flag fica com o valor inicial do trinco  
                           ; se carry flag ficou a 1, trinco estava FECHADO  
                           ; implica voltar a L1 e tentar de novo  
                           ; se carry flag ficou a 0, trinco estava ABERTO  
       RET                  ; trinco fica a 1 (FECHADO)
```

Abrir_hard:

```
MOV     AX, ABERTO  
MOV     trinco, AX  
RET
```

Sistemas Operativos – DEI - IST



XCHG

```
ABERTO EQU 0          ; ABERTO equivale ao valor 0  
FECHADO EQU 1         ; FECHADO equivale ao valor 1
```

```
trinco DW   0          ; trinco com valor inicial ABERTO
```

Fechar_hard:

```
MOV AX, FECHADO  
L1:    XCHG AX, trinco  
       CMP AX, ABERTO ; compara o valor de AX com 0  
       JNZ L1           ; se AX é diferente de zero volta para L1  
       RET
```

Abrir_hard:

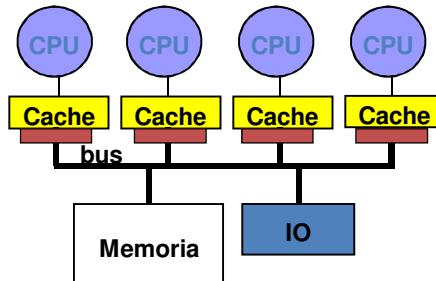
```
MOV AX, ABERTO  
MOV trinco, AX  
RET
```

- a instrução XCHG assegura que o trinco fica fechado:
 - pois escreveu o valor um (que estava no registo AX) na posição de memória trinco (bus trancado)
- qualquer outra tarefa que posteriormente execute a instrução cmp AX,ABERTO vai detectar que o valor do trinco é um (está fechado)

Sistemas Operativos – DEI - IST

XCHG em Multiprocessadores

	P1	P2
Instante 1	P1 inicia exchange e tranca o bus	
Instante 2	P1 completa exchange e tranca a secção crítica	P2 tenta fazer exchange mas bloqueia-se a tentar obter o bus
Instante 3	P1 entra secção crítica	P2 verifica que o trinco está trancado e fica em espera activa



Soluções com Suporte do Hardware

- Conclusão:
 - Oferecem os mecanismos básicos para a implementação da exclusão mútua, mas...
 - Algumas não podem ser usadas directamente por programas em modo utilizador
 - e.g., inibição de interrupções
 - Outras só contemplam espera activa
 - e.g., exchange, test-and-set



Soluções com Suporte do SO

- Primitivas de sincronização são chamadas ao SO:
 - Software trap (interrupção SW)
 - Comutação para modo núcleo
 - Estruturas de dados e código de sincronização pertence ao núcleo
 - Usa o suporte de hardware (exch. / test-and-set)
- Veremos duas primitivas de sincronização:
 - Trincos
 - Semáforos

Sistemas Operativos – DEI - IST



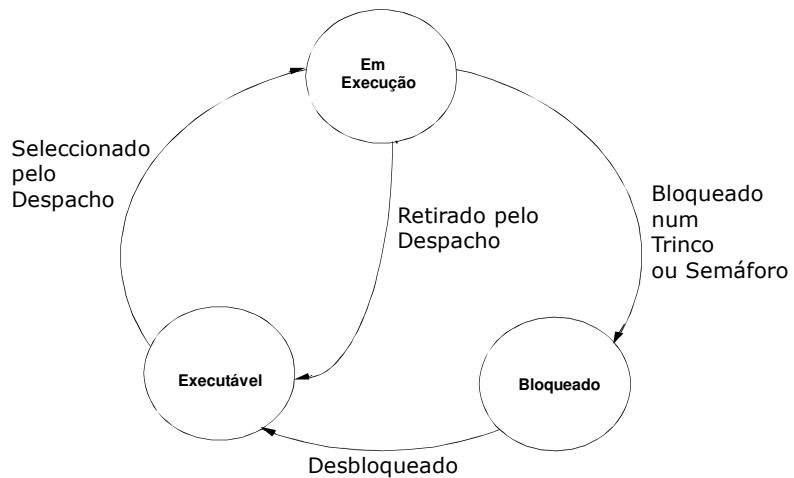
Soluções com Suporte do SO

- Vantagens (intuitivas):
 - se SO souber quais processos estão à espera de secção crítica, nem sequer lhes dá tempo de processador
 - evita-se a espera activa!
- Soluções hardware podem ser usadas, mas pelo código do SO:
 - dentro das chamadas sistema que suportam o abrir(), fechar(), etc.

Sistemas Operativos – DEI - IST



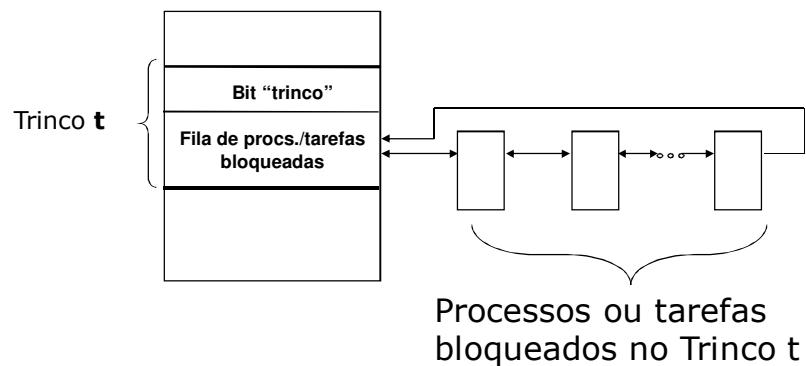
Diagrama de Estado dos Processos / Tarefas



Sistemas Operativos – DEI - IST



Estruturas de Dados Associadas aos Trincos



Sistemas Operativos – DEI - IST



Funções do trinco (*mutex*)

```
t.var=ABERTO; // trinco inicialmente ABERTO
t.numTarefasBloqueadas = 0;

Fechar_mutex (trinco_t t) {
    if (t.var == FECHADO) {
        numTarefasBloqueadas++;
        bloqueia_tarefa();
    }
    else {
        t.var = FECHADO;
    }
}
Abrir_mutex (trinco_t t) {
    if (numTarefasBloqueadas > 0)
        {desbloqueia_tarefa();
        numTarefasBloqueadas--;
    }
    else t.var = ABERTO;
}
```

- Retirar tarefa de execução
- Salvaguardar o seu contexto
- Marcar o seu estado como bloqueada
- Colocar a estrutura de dados que descreve a tarefa na fila de espera associada ao trinco
- Invocar o algoritmo de escalonamento

- Existem tarefas bloqueadas
- Marcar o estado de uma delas como "executável"
- Retirar a estrutura de dados que descreve a tarefa da fila de espera associada ao trinco

Sistem

- Este programa concorrente está errado!
- É necessário assegurar que variáveis partilhadas são acedidas em exclusão mútua



Funções do trinco (*mutex*)

```
trinco_t = t;
t.var=ABERTO; // trinco inicialmente ABERTO
t.numTarefasBloqueadas = 0;

Fechar_mutex (trinco_t t) {
    Fechar_hard(t);
    if (t.var == FECHADO) {
        numTarefasBloqueadas++;
        Abrir_hard(t);
        bloqueia_tarefa();
    }
    else {
        t.var = FECHADO;
        Abrir_hard(t);
    }
}
Abrir_mutex (trinco_t t) {
    Fechar_hard(t);
    if (numTarefasBloqueadas > 0)
        {desbloqueia_tarefa();
        numTarefasBloqueadas--;
    }
    else t.var = ABERTO;
    Abrir_hard(t)
}
```

- É necessário assegurar exclusão mútua no acesso aos atributos do trinco

Qual a diferença entre a exclusão mútua no acesso aos atributos do trinco e a exclusão mútua que o trinco assegura?

8/9/2006
Sistemas Operativos - DEI - IST



Espera activa com e sem suporte do núcleo

