

# **Processos e Threads**

## **Aula 5**

# Algoritmo do Desempate

```
int s = 0, vez = 0, interesse[2] = {false, false};
```

## Thread 0

```
while (true)
    interesse[0] = true;
    vez = 0;
    while (vez == 0 &&
           interesse[1]);
    s = 0;
    print ("Thr 0:", s);
    interesse[0] = false;
```

## Thread 1

```
while (true)
    interesse[1] = true;
    vez = 1;
    while (vez == 1 &&
           interesse[0]);
    s = 1;
    print ("Thr 1:", s);
    interesse[1] = false;
```

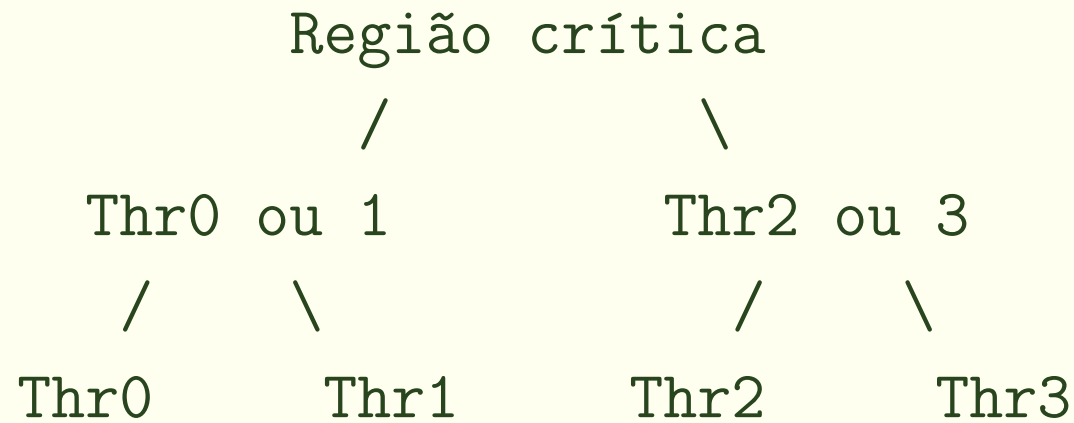
# Algoritmo do Desempate

## Características

Região crítica  
/      \  
Thr0    Thr1

- Funciona para 2 threads
- Variável vez é acessada pelas 2 threads
- Variável interesse[i] é acessada
  - para escrita pela thread i
  - para leitura pela thread adversária

# Campeonato entre 4 threads



- A thread campeã da disputa entre Thr0 e Thr1 disputa a região crítica com a thread campeã da disputa entre Thr2 e Thr3.
- Todas as partidas são instâncias do algoritmo do desempate.

# Campeonato entre 4 threads

## Variáveis de controle replicadas

```
int vez_final = 0;  
int interesse_final[2] = {false, false};
```

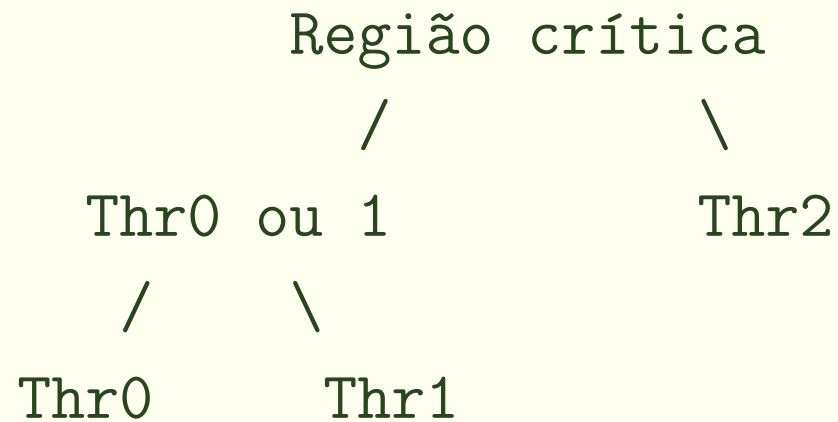
```
int vez01 = 0;  
int interesse01[2] = {false, false};
```

```
int vez23 = 2;  
int interesse23[2] = {false, false};
```

- Veja código: camp4.c

# Campeonato entre 4 threads

## E se N não for potência de 2?



- Veja código: `camp3.c`

# Laboratório 01

## Algoritmo do desempate para N threads

- Estender o algoritmo do desempate para N threads, usando a abordagem do campeonato;
- N deve ser definido dinamicamente e passado como argumento para o programa:

```
$ camp 9
```

- Faça alocação dinâmica;
- Escreva uma única função para as threads.

# Algoritmo do Desempate

## Função única para 2 threads

```
int s = 0; /* Variável compartilhada */
int vez = 0, interesse[2] = {false, false};
Thread_i:
    int adv = i^1; /* Id da thread adversária */
    while (true)
        interesse[i] = true;
        vez = i;
        while (vez == i && interesse[adv]) ;
        s = i;
        print ("Thr %d: s = %d", i, s);
        interesse[i] = false;
```



# Algoritmo do desempate

## Outra extensão para $N$ threads

- Para 2 threads, podemos estabelecer que a thread que alterou vez por último perde;
- Caso  $M$  threads alterem a variável vez simultaneamente, só poderemos identificar a que fez a última alteração.
- Como indicar que  $M - 1$  threads perderam?

# Algoritmo do desempate

## N threads

- Dividimos o problema em N-1 fases (0..N-2)
- A cada fase, conseguimos identificar uma thread perdedora, que fica esperando
- Variáveis de controle:

```
int interesse[N];
```

```
int fase[N];
```

```
int vez[N-1];
```

# Desempate para N threads

## Estado inicial

|           |       |       |       |       |       |
|-----------|-------|-------|-------|-------|-------|
|           | Thr0  | Thr1  | Thr2  | Thr3  | Thr4  |
| interesse | false | false | false | false | false |
| fase      | -1    | -1    | -1    | -1    | -1    |

|     |       |       |       |       |
|-----|-------|-------|-------|-------|
|     | Fase0 | Fase1 | Fase2 | Fase3 |
| vez | -     | -     | -     | -     |

# Desempate para N threads

## Todas as threads interessadas

|           |      |      |      |      |      |
|-----------|------|------|------|------|------|
|           | Thr0 | Thr1 | Thr2 | Thr3 | Thr4 |
| interesse | true | true | true | true | true |
| fase      | 0    | 0    | 0    | 0    | 0    |

|     |       |       |       |       |
|-----|-------|-------|-------|-------|
|     | Fase0 | Fase1 | Fase2 | Fase3 |
| vez | 2     | -     | -     | -     |

- Thread 2 não poderá mudar de fase

# Desempate para N threads

Todas as threads interessadas

|           |      |      |      |      |      |
|-----------|------|------|------|------|------|
|           | Thr0 | Thr1 | Thr2 | Thr3 | Thr4 |
| interesse | true | true | true | true | true |
| fase      | 1    | 1    | 0    | 1    | 1    |

|     |       |       |       |       |
|-----|-------|-------|-------|-------|
|     | Fase0 | Fase1 | Fase2 | Fase3 |
| vez | 2     | 1     | –     | –     |

- Thread 1 não poderá mudar de fase

# Desempate para N threads

Todas as threads interessadas

|           |      |      |      |      |      |
|-----------|------|------|------|------|------|
|           | Thr0 | Thr1 | Thr2 | Thr3 | Thr4 |
| interesse | true | true | true | true | true |
| fase      | 2    | 1    | 0    | 2    | 2    |

|     |       |       |       |       |
|-----|-------|-------|-------|-------|
|     | Fase0 | Fase1 | Fase2 | Fase3 |
| vez | 2     | 1     | 0     | —     |

- Thread 0 não poderá mudar de fase

# Desempate para N threads

Todas as threads interessadas

|           |      |      |      |      |      |
|-----------|------|------|------|------|------|
|           | Thr0 | Thr1 | Thr2 | Thr3 | Thr4 |
| interesse | true | true | true | true | true |
| fase      | 2    | 1    | 0    | 3    | 3    |

|     |       |       |       |       |
|-----|-------|-------|-------|-------|
|     | Fase0 | Fase1 | Fase2 | Fase3 |
| vez | 2     | 1     | 0     | 4     |

- Thread 3 pode entrar na região crítica

# Desempate para N threads

## Algumas threads interessadas

|           |      |      |       |       |       |
|-----------|------|------|-------|-------|-------|
|           | Thr0 | Thr1 | Thr2  | Thr3  | Thr4  |
| interesse | true | true | false | false | false |
| fase      | 2    | 0    | -1    | -1    | -1    |

|     |       |       |       |       |
|-----|-------|-------|-------|-------|
|     | Fase0 | Fase1 | Fase2 | Fase3 |
| vez | 1     | 0     | 0     | -     |

- Thread 1 deverá esperar



# Desempate para N threads

```
int interesse[N], fase[N], vez[N-1];
```

## Thread\_i:

```
    interesse[i] = true;
    for (f = 0; f < N-1; f++)
        fase[i] = f;
        vez[f] = i;
        for (j = 0; j < N && vez[f] == i; j++ )
            if (j != i && interesse[j])
                while (f <= fase[j] && vez[f] == i);
    s = i;
    print ("Thr ", i, s);
    interesse[i] = false;
    fase[i] = -1;
```

# Algoritmo da Padaria

- Análogo a um sistema de distribuição de senhas a clientes em uma loja
- A thread com a senha de menor número é atendida
- A própria thread deve escolher o seu número

# Algoritmo da padaria

## Primeira tentativa

```
num[N] = { 0, 0, ..., 0 }
```

### Thread\_i:

```
num[i] = max (num[0]...num[N-1]) + 1
```

```
for (j = 0; j < N; j++)  
    while (num[j] != 0 && num[j] < num[i]) ;
```

```
s = i;
```

```
print ("Thr ", i, s);
```

```
num[i] = 0;
```

# Algoritmo da padaria

## Segunda tentativa

```
num[N] = { 0, 0, ..., 0 }
```

### Thread\_i:

```
num[i] = max (num[0]...num[N-1]) + 1
```

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

```
    while (num[j] != 0 &&
```

```
           (num[j] < num[i] || num[i] == num[j] && j < i));
```

```
s = i;
```

```
print ("Thr ", i, s);
```

```
num[i] = 0;
```

# Algoritmo da padaria

```
escolhendo[N] = { false, false, ..., false }
```

```
num[N] = { 0, 0, ..., 0 }
```

## Thread\_i:

```
escolhendo[i] = true;
```

```
num[i] = max (num[0]...num[N-1]) + 1
```

```
escolhendo[i] = false;
```

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

```
    while (escolhendo[j]) ;
```

```
    while (num[j] != 0 &&
```

```
           (num[j] < num[i] || num[i] == num[j] && j < i));
```

```
s = i;
```

```
print ("Thr ", i, s);
```

```
num[i] = 0;
```

## Filas de prioridades diferentes

- Suponha que o gerente da padaria está pensando em implantar atendimento especial a idosos e gestantes
- Existem threads prioritárias e outras menos prioritárias;
- Nenhuma thread menos prioritária é atendida se houver uma thread mais prioritária esperando;
- Se uma thread menos prioritária estiver sendo atendida, a mais prioritária deve esperar;

# Modificação para duas filas

## Duas instâncias do algoritmo da padaria

```
#define N 10
```

```
#define M 5
```

```
esc[N] = { false, false, ..., false }
```

```
num[N] = { 0, 0, ..., 0 }
```

```
esc_pri[M] = { false, false, ..., false }
```

```
num_pri[M] = { 0, 0, ..., 0 }
```

# Modificação para duas filas

## Uma instância do algoritmo do desempate

```
#define PRI 0
#define NAO_PRI 1
int vez;
int interesse[2];
```



# Thread não prioritária

```
esc[i] = true;
num[i] = max (num[0]...num[N-1]) + 1
esc[i] = false;
for (j = 0; j < N; j++)
    while (esc[j]) ;
    while (num[j] != 0 &&
           (num[j] < num[i] || num[i] == num[j] && j < i));
interesse[NAO_PRI] = 1;
vez = NAO_PRI;
while (vez == NAO_PRI && interesse[PRI]);
s = i;
print ("Thr ", i, s);
interesse[NAO_PRI] = 0;
num[i] = 0;
```

## Thread prioritária (?)

```
esc_pri[i] = true;
num_pri[i] = max (num_pri[0] ... num_pri[M-1]) + 1
esc_pri[i] = false;
for (j = 0; j < M; j++)
    while (esc_pri[j]) ;
    while (num_pri[j] != 0 && (num_pri[j] < num_pri[i] ||
        num_pri[i] == num_pri[j] && j < i));
interesse[PRI] = 1;
vez = PRI;
while (vez == PRI && interesse[NAO_PRI]);
s = i;
print ("Thr ", i, s);
interesse[PRI] = 0;
num_pri[i] = 0;
```

## Thread prioritária

```
/* Código da padaria simples */
if (!interesse[PRI]){
    interesse[PRI] = 1;
    vez = PRI;
    while (vez == PRI && interesse[NAO_PRI]);
}
/* Região crítica */
if (não existe j!= i : num_pri[j] > 0)
    interesse[PRI] = 0;
num_pri[i] = 0;
```