

# Sistemas Operacionais

## Problemas Clássicos de Comunicação entre Processos

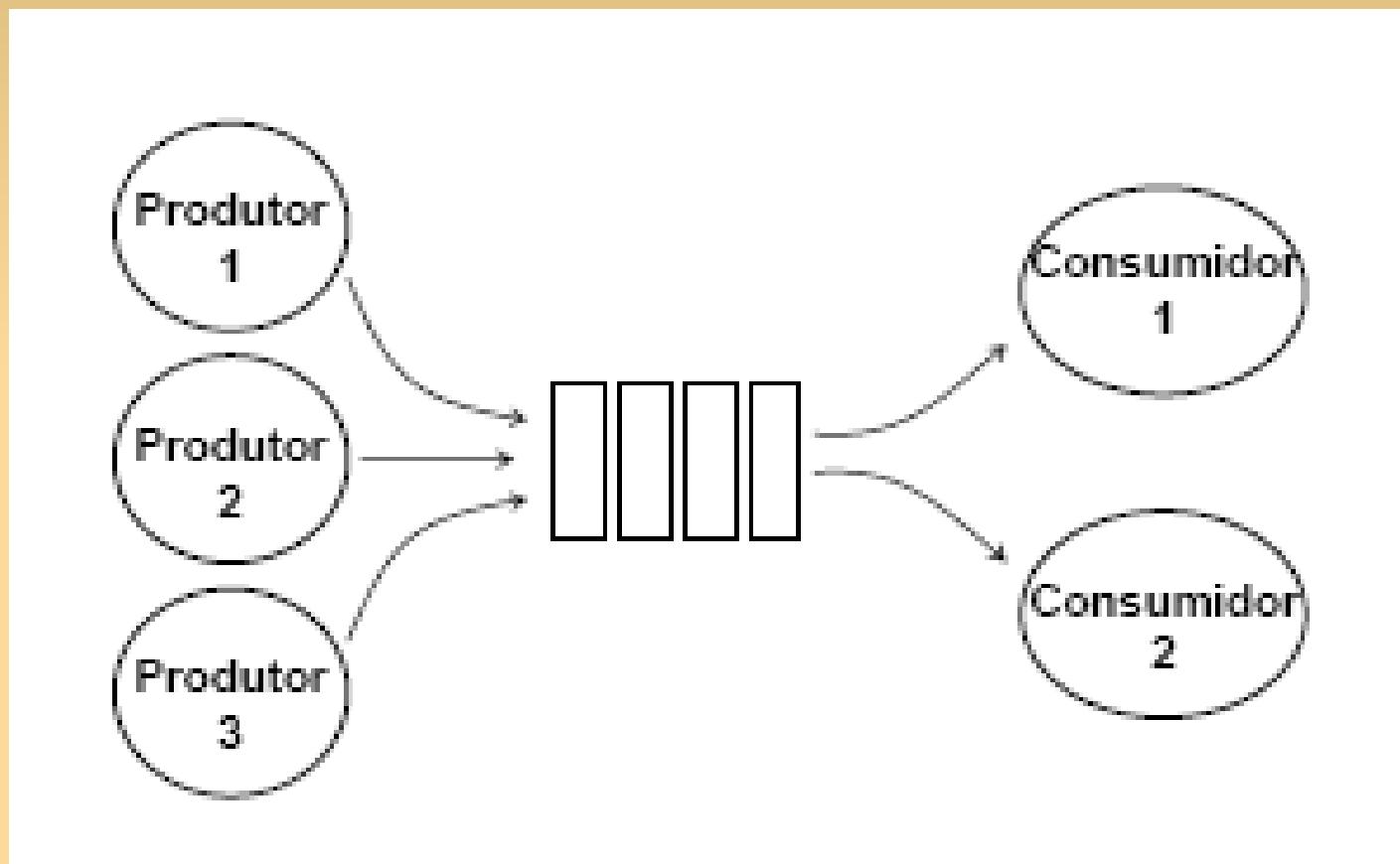
Norton Trevisan Roman  
Marcelo Morandini  
Jó Ueyama

Apostila baseada nos trabalhos de Kalinka Castelo Branco, Antônio Carlos Sementille, Paula Prata e nas transparências fornecidas no site de compra do livro "Sistemas Operacionais Modernos"

# Produtor – Consumidor

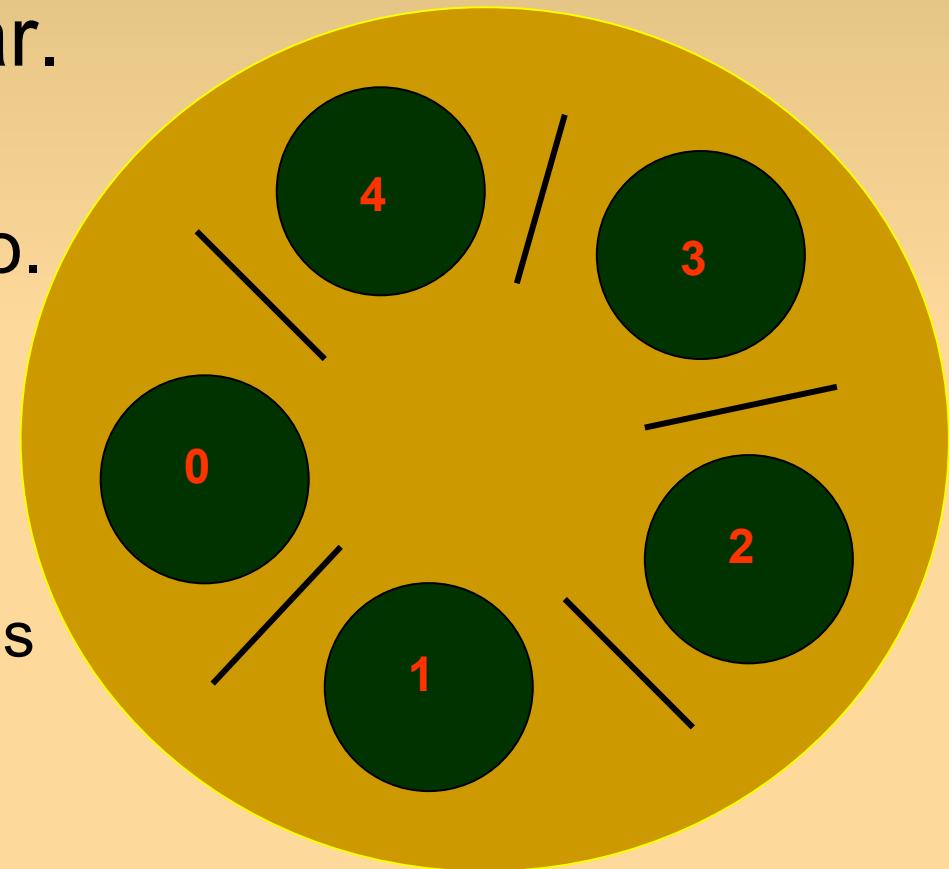
- Um sistema é composto por entidades produtoras e entidades consumidoras.
- Entidades produtoras
  - Responsáveis pela produção de itens que são armazenados em um buffer (ou em uma fila)
  - Itens produzidos podem ser consumidos por qualquer consumidor
- Entidades consumidoras
  - Consomem os itens armazenados no buffer (ou na fila)
  - Itens consumidos podem ser de qualquer produtor

# Produtor – Consumidor



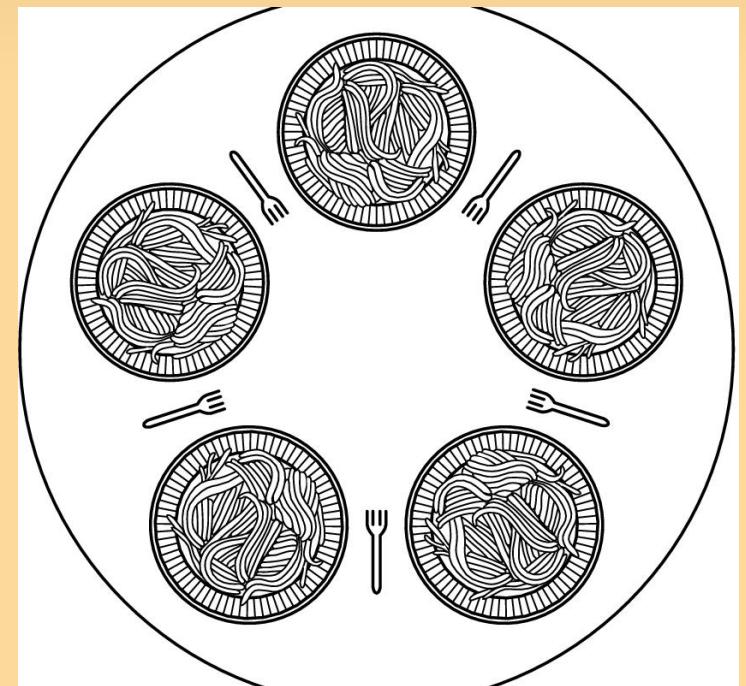
# Jantar dos Filósofos

- Cinco filósofos estão sentados ao redor de uma mesa circular para o jantar.
  - Cada filósofo possui um prato para comer macarrão.
  - Além disso, eles dispõem de hashis, em vez de garfos
    - Cada um precisa de 2 hashis
  - Entre cada par de pratos existe apenas um hashi.
    - Hashis precisam ser compartilhados de forma sincronizada

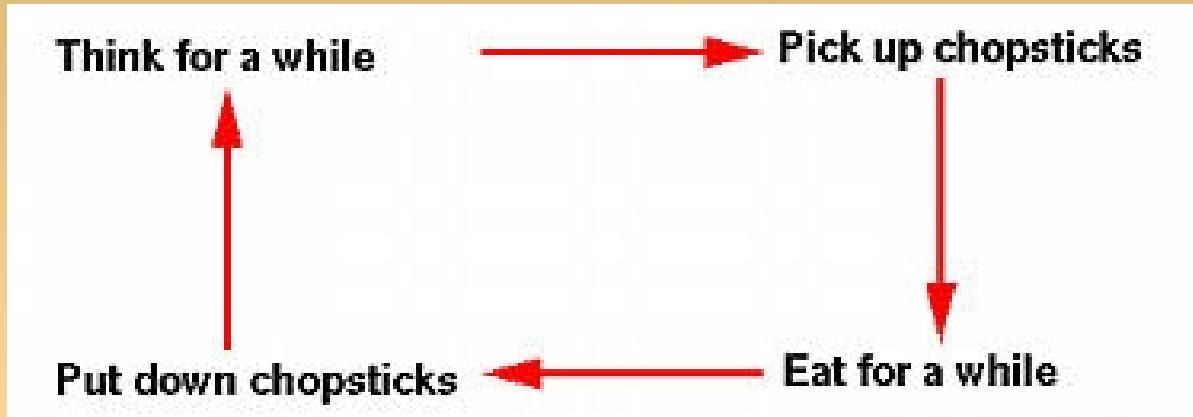


# Jantar dos Filósofos

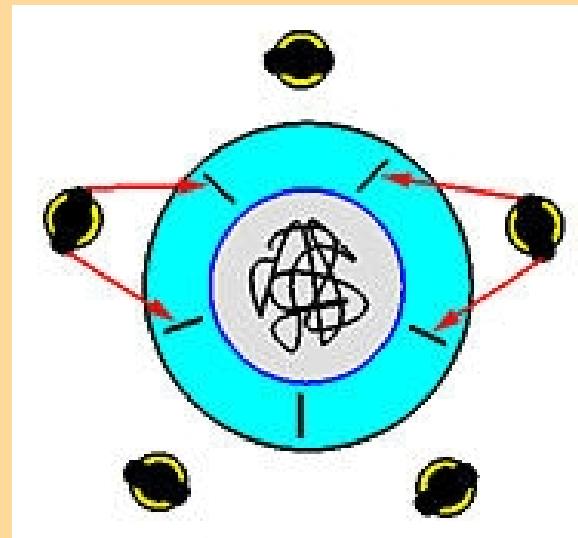
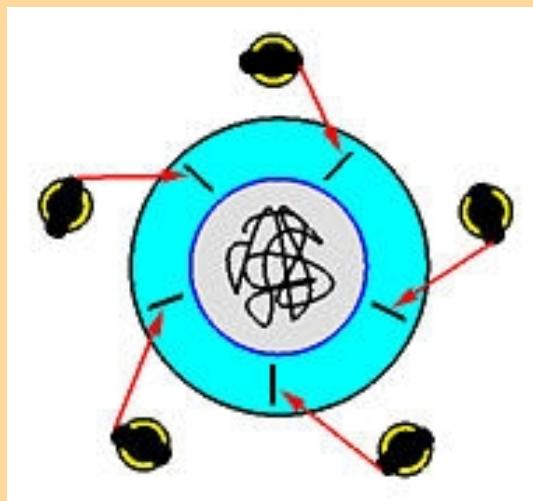
- Os filósofos comem e pensam, alternadamente
  - Não se atém a apenas uma das tarefas
- Além disso, quando comem, pegam apenas um hashi por vez
  - Se conseguir pegar os dois, come por alguns instantes e depois larga os hashis
- Como evitar que fiquem bloqueados?



# Jantar dos Filósofos

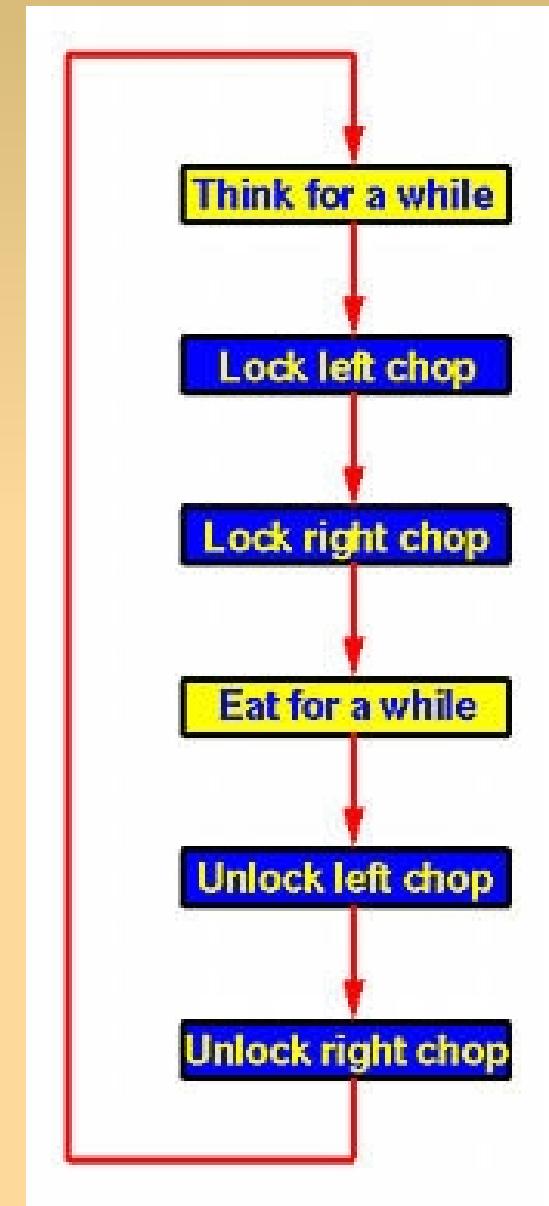
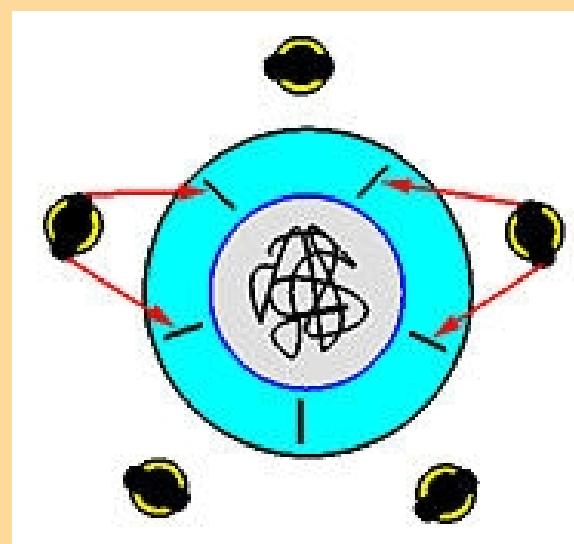
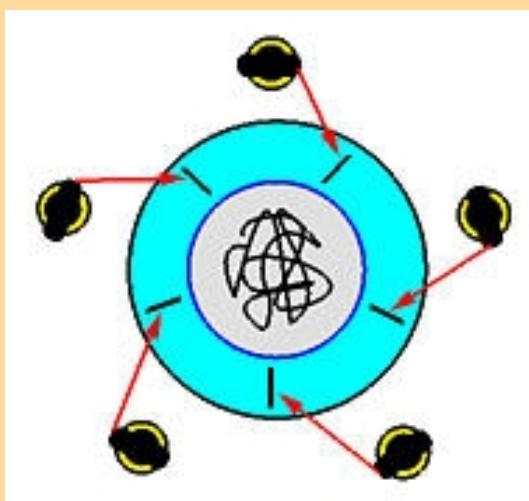
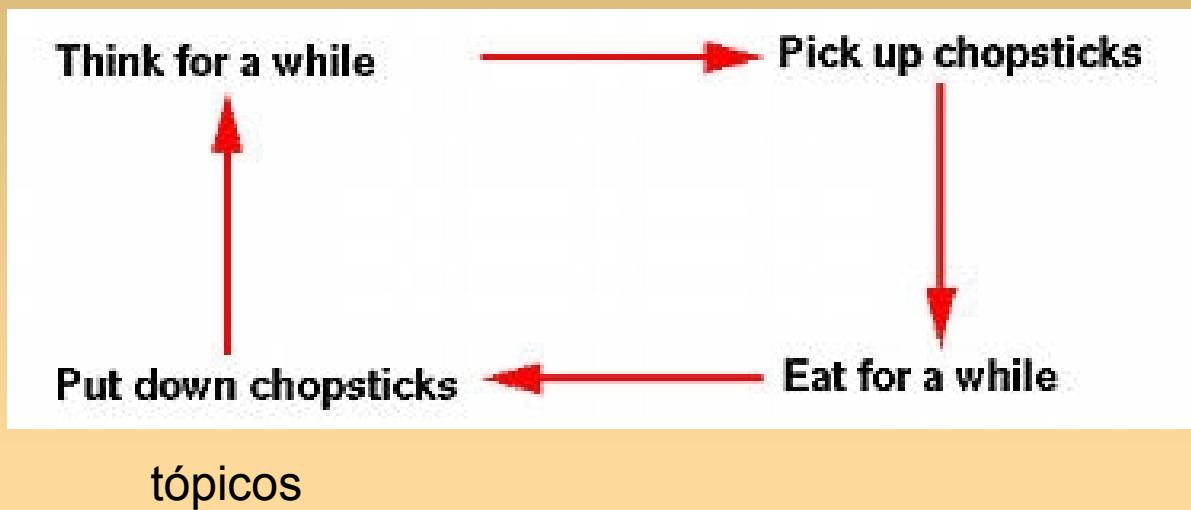


tópicos



Que fazer???

# Jantar dos Filósofos

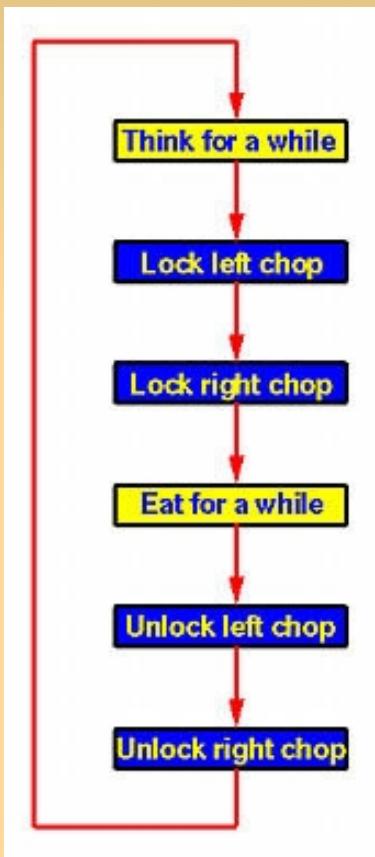


# Jantar dos Filósofos

```
#define N 5                                     /* number of philosophers */

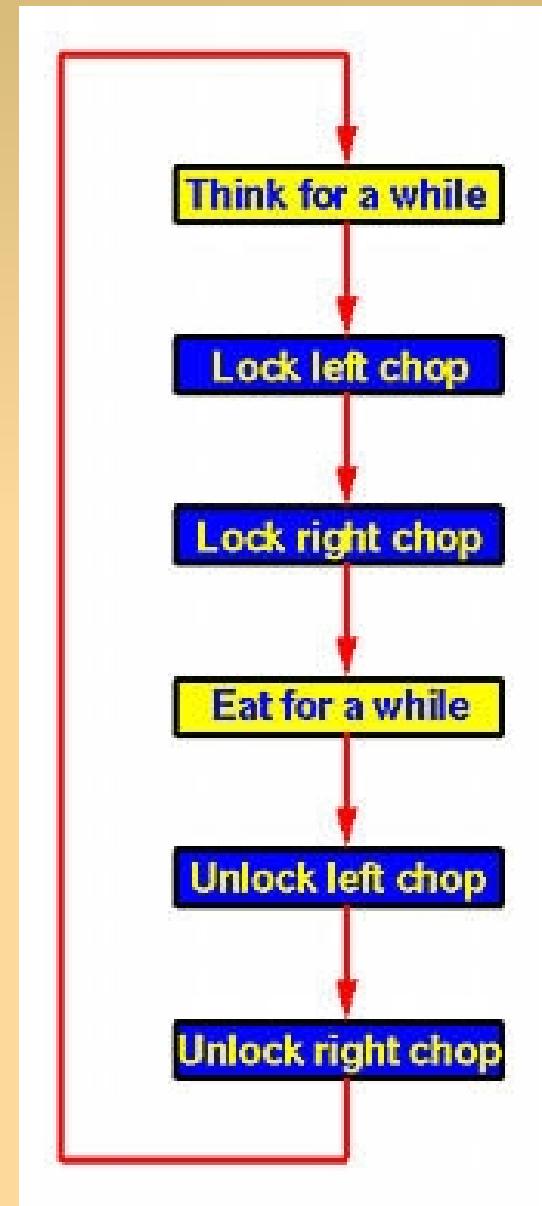
void philosopher(int i)                         /* i: philosopher number, from 0 to 4 */

{
    while (TRUE) {
        think();                                /* philosopher is thinking */
        take_fork(i);                            /* take left fork */
        take_fork((i+1) % N);                   /* take right fork; % is modulo operator */
        eat();                                   /* yum-yum, spaghetti */
        put_fork(i);                            /* put left fork back on the table */
        put_fork((i+1) % N);                   /* put right fork back on the table */
    }
}
```



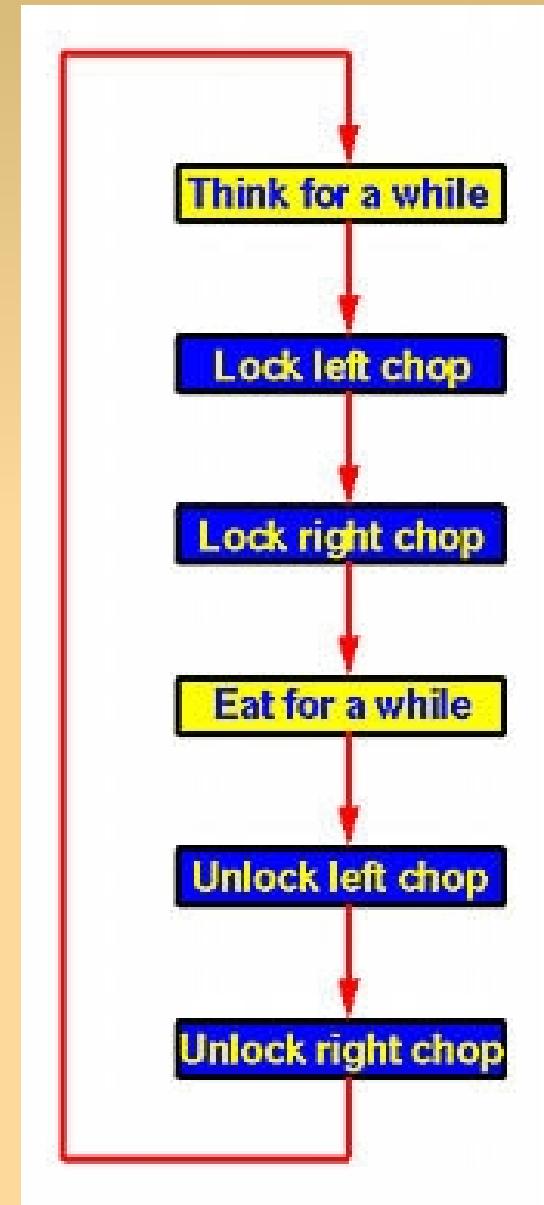
# Jantar dos Filósofos

- Isso funciona?



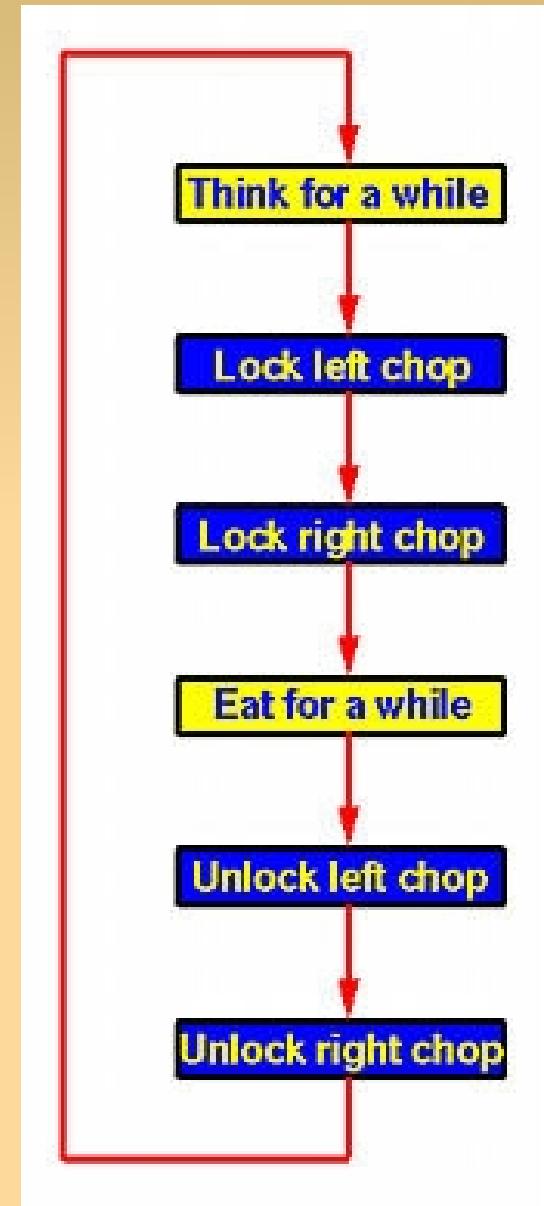
# Jantar dos Filósofos

- Isso funciona?
  - Em take\_fork():
    - Se todos os filósofos pegarem o hashi da esquerda, nenhum pegará o da direita – deadlock
- E como solucionar?



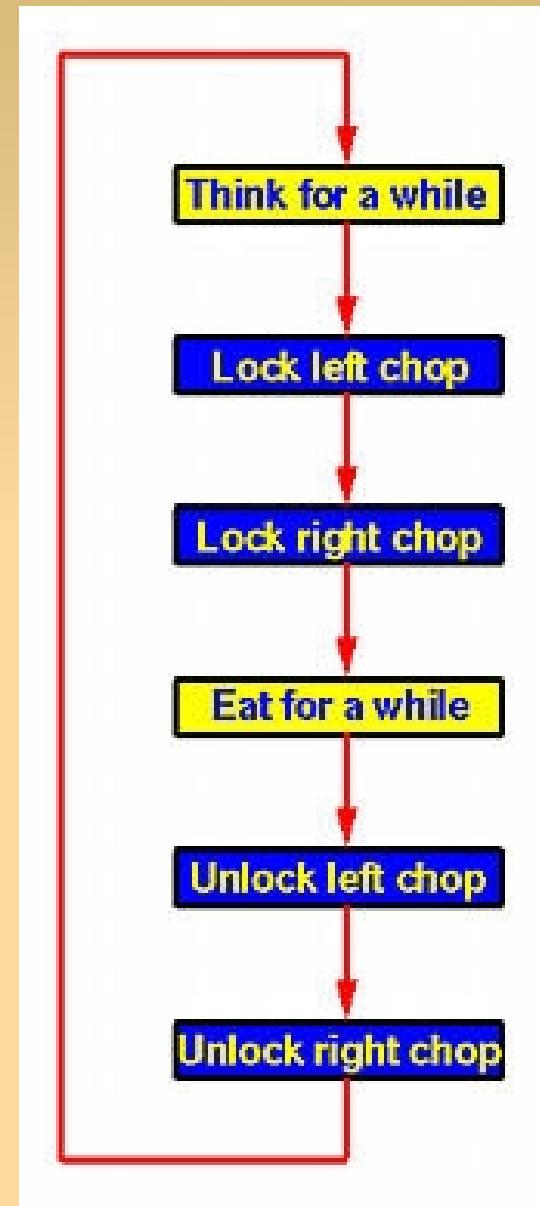
# Jantar dos Filósofos

- Isso funciona?
  - Em take\_fork():
    - Se todos os filósofos pegarem o hashi da esquerda, nenhum pegará o da direita – deadlock
- E como solucionar?
  - Após pegar o hashi da esquerda, o filósofo verifica se o da direita está livre. Se não estiver, devolve o hashi que pegou, espera um pouco e tenta novamente



# Jantar dos Filósofos

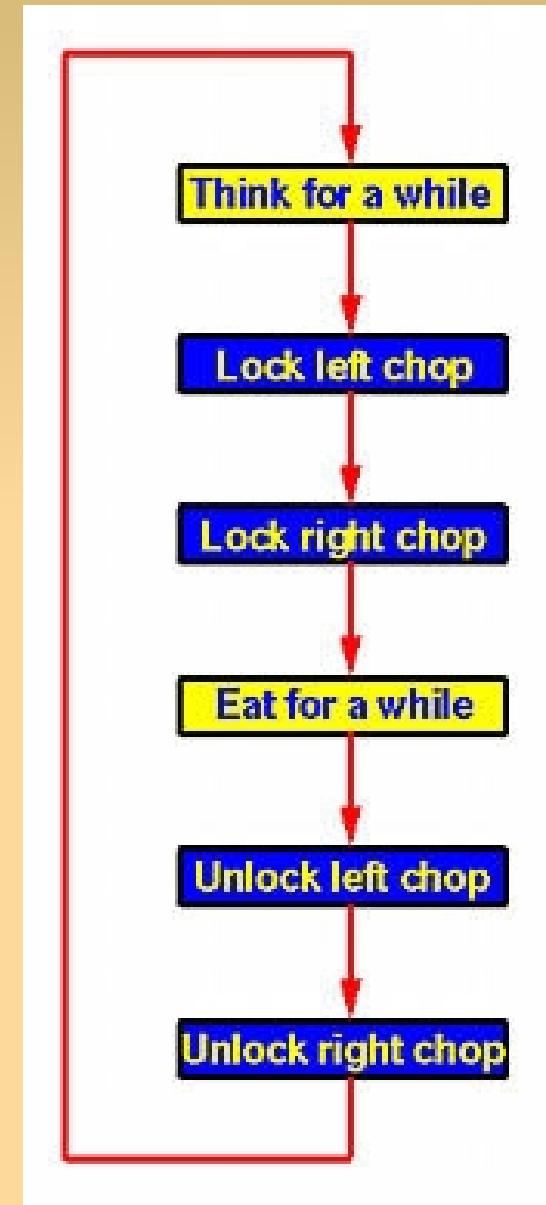
- Isso funciona?



# Jantar dos Filósofos

- Isso funciona?

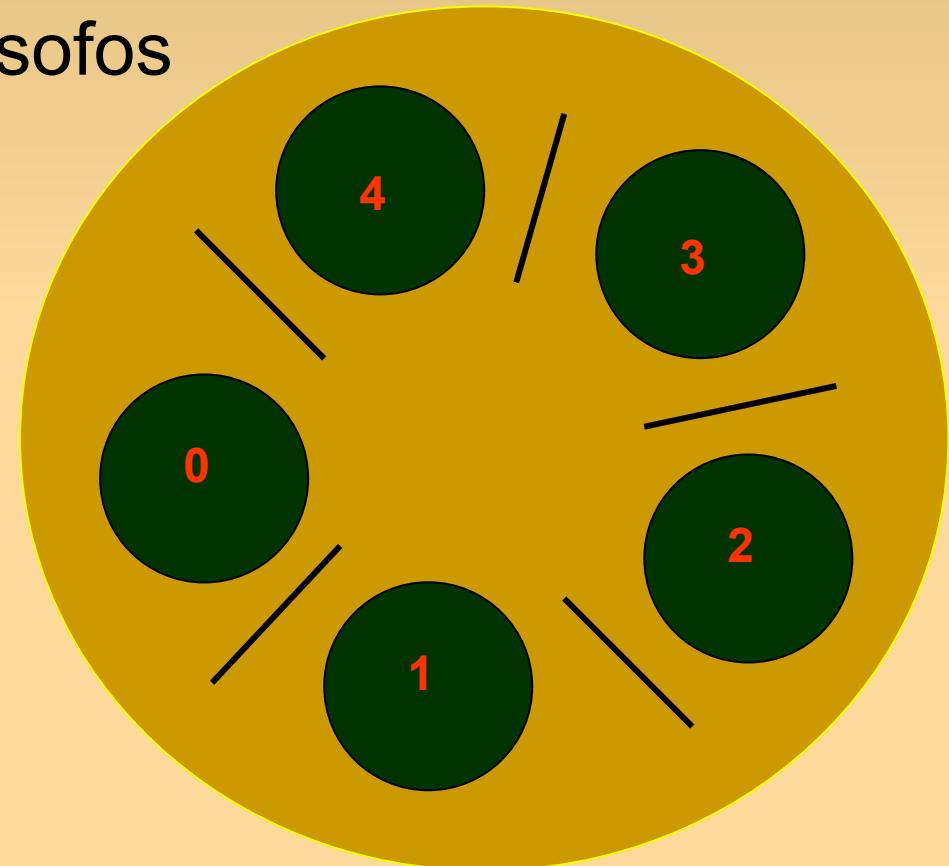
- Se todos os filósofos pegarem o hashi da esquerda ao mesmo tempo:
  - Verão que o da direita não está livre
  - Largarão seu garfo e esperarão
  - Pegarão novamente o garfo da esquerda
  - Verão que o da direita não está livre
  - ...
- Starvation (inanição)



# Jantar dos Filósofos

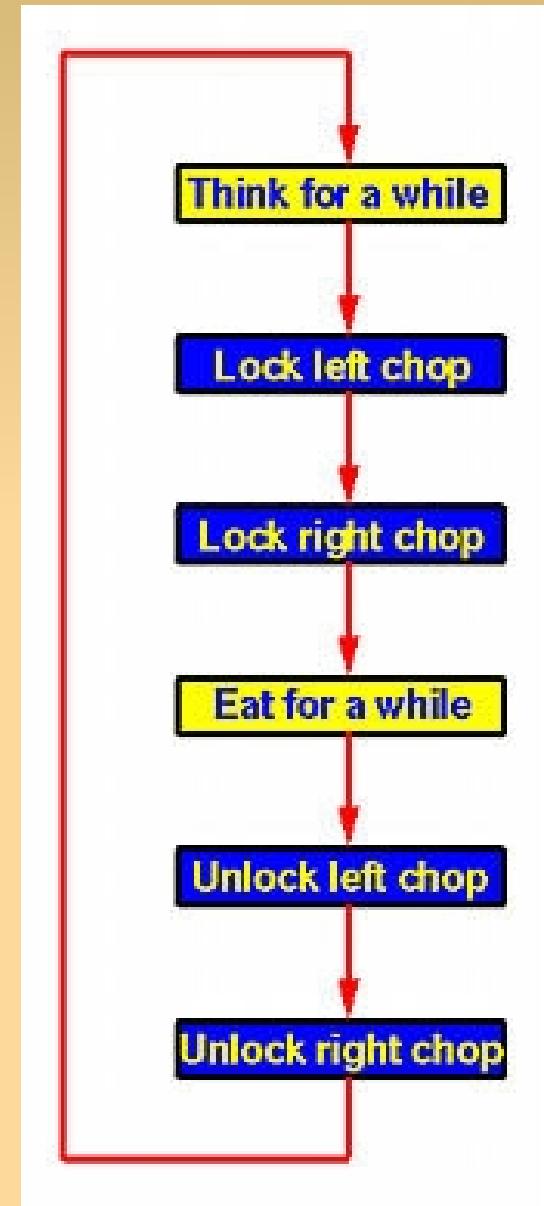
- Problemas que devem ser evitados:

- Deadlock – todos os filósofos pegam um único hashi ao mesmo tempo;
- Starvation – os filósofos ficam indefinidamente pegando hashis simultaneamente;



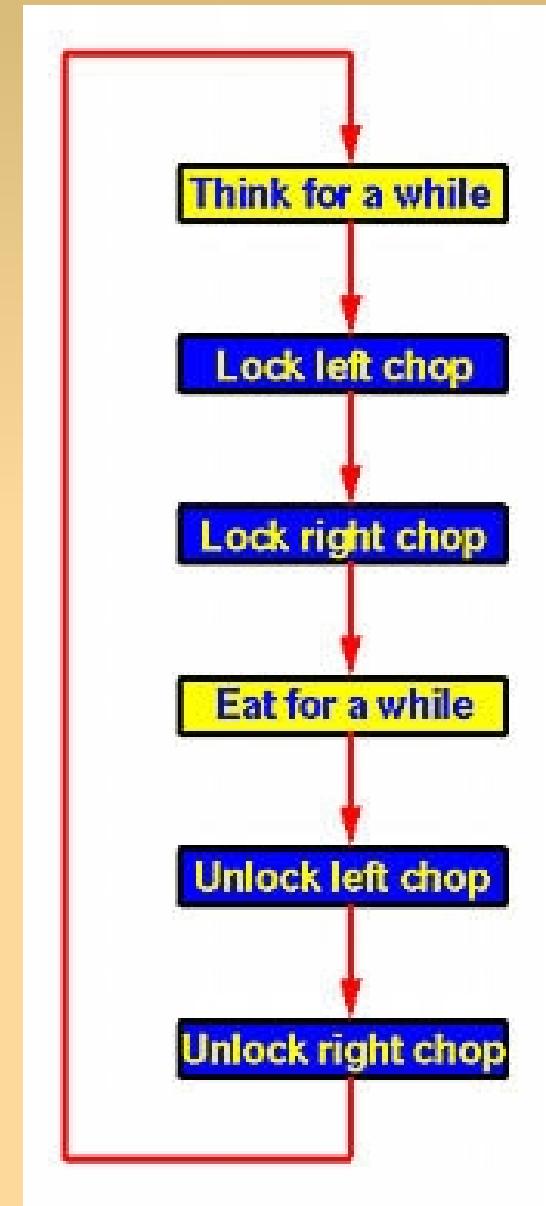
# Jantar dos Filósofos

- E agora?
  - Poderíamos fazer com que eles esperassem um tempo aleatório
    - Reduz a chance de starvation
  - Na maioria das aplicações, tentar novamente não é problema
    - Via ethernet, é exatamente isso que é feito com envio de pacotes
    - Sistemas não críticos
    - E controle de segurança em usina nuclear? Será uma boa idéia?



# Jantar dos Filósofos

- E agora, como evitar as múltiplas tentativas?

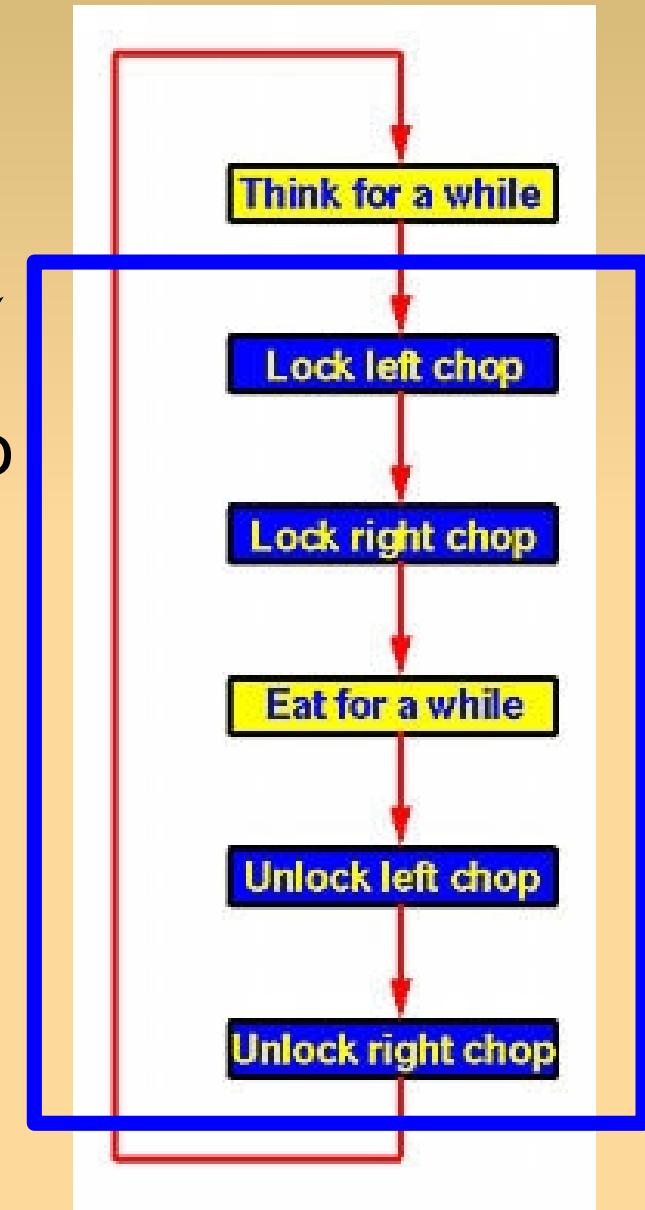


# Jantar dos Filósofos

- E agora, como evitar as múltiplas tentativas?
  - Proteger os passos após “pensar por um instante” com um semáforo binário – um mutex

down(mutex)

up(mutex)



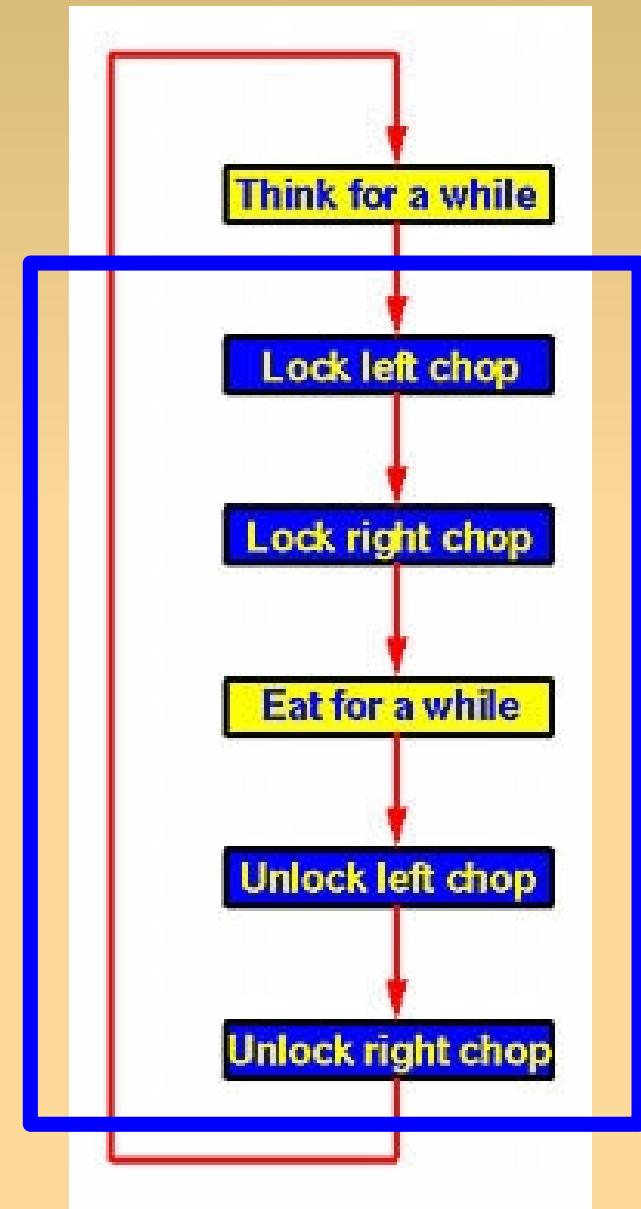
# Jantar dos Filósofos

```
#define N 5                                     /* number of philosophers */  
semaphore mutex = 1;  
void philosopher(int i)                         /* i: philosopher number, from 0 to 4 */{  
    while (TRUE) {  
        think(); down(&mutex);  
        take_fork(i);  
        take_fork((i+1) % N);  
        eat();  
        put_fork(i);  
        put_fork((i+1) % N);  
    } up(&mutex);  
}
```

**Somente um filósofo come!**

# Jantar dos Filósofos

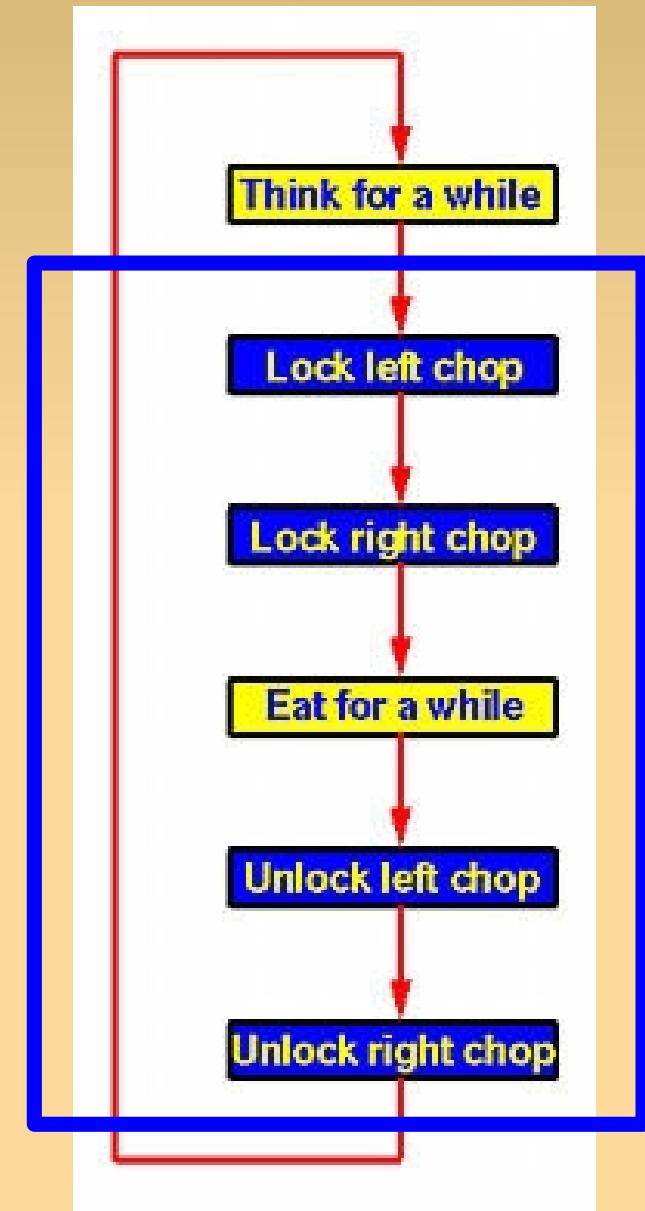
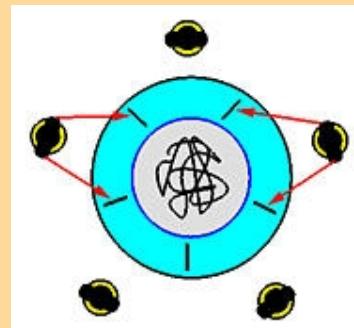
- Há problemas?



# Jantar dos Filósofos

- Há problemas?

- Teoricamente, é uma solução adequada
- Na prática, contudo, tem um problema de performance:
  - Somente um filósofo pode comer em um dado momento
  - Com 5 hashis, deveríamos permitir que 2 filósofos comessem ao mesmo tempo



# Jantar dos Filósofos

- Como solucionar?
  - Sem deadlocks ou starvation
  - Com o máximo de paralelismo para um número arbitrário de filósofos

# Jantar dos Filósofos

- Como solucionar?
  - Sem deadlocks ou starvation
  - Com o máximo de paralelismo para um número arbitrário de filósofos
  - Usar um arranjo – state – para identificar se um filósofo está comendo, pensando ou faminto (pensando em pegar os hashis)
    - Um filósofo só pode comer (estado) se nenhum dos vizinhos estiver comendo
  - Usar um arranjo de semáforos, um por filósofo
    - Filósofos famintos podem ser bloqueados se os hashis estiverem ocupados

# Jantar dos Filósofos

```
#define N          5           /* number of philosophers */
#define LEFT        (i+N-1)%N   /* number of i's left neighbor */
#define RIGHT       (i+1)%N    /* number of i's right neighbor */
#define THINKING    0           /* philosopher is thinking */
#define HUNGRY      1           /* philosopher is trying to get forks */
#define EATING      2           /* philosopher is eating */
typedef int semaphore;
int state[N];
semaphore mutex = 1;
semaphore s[N];

void philosopher(int i)
{
    while (TRUE) {
        think();
        take_forks(i);
        eat();
        put_forks(i);
    }
}
```

/\* number of philosophers \*/  
/\* number of i's left neighbor \*/  
/\* number of i's right neighbor \*/  
/\* philosopher is thinking \*/  
/\* philosopher is trying to get forks \*/  
/\* philosopher is eating \*/  
/\* semaphores are a special kind of int \*/  
/\* array to keep track of everyone's state \*/  
/\* mutual exclusion for critical regions \*/  
/\* one semaphore per philosopher \*/  
/\* i: philosopher number, from 0 to N-1 \*/  
/\* repeat forever \*/  
/\* philosopher is thinking \*/  
/\* acquire two forks or block \*/  
/\* yum-yum, spaghetti \*/  
/\* put both forks back on table \*/

# Jantar dos Filósofos

```
void take_forks(int i)                                /* i: philosopher number, from 0 to N-1 */
{
    down(&mutex);
    state[i] = HUNGRY;
    test(i);
    up(&mutex);
    down(&s[i]);
}

void put_forks(i)                                    /* i: philosopher number, from 0 to N-1 */
{
    down(&mutex);
    state[i] = THINKING;
    test(LEFT);
    test(RIGHT);
    up(&mutex);
}

void test(i)                                         /* i: philosopher number, from 0 to N-1 */
{
    if (state[i] == HUNGRY && state[LEFT] != EATING && state[RIGHT] != EATING) {
        state[i] = EATING;
        up(&s[i]);
    }
}
```

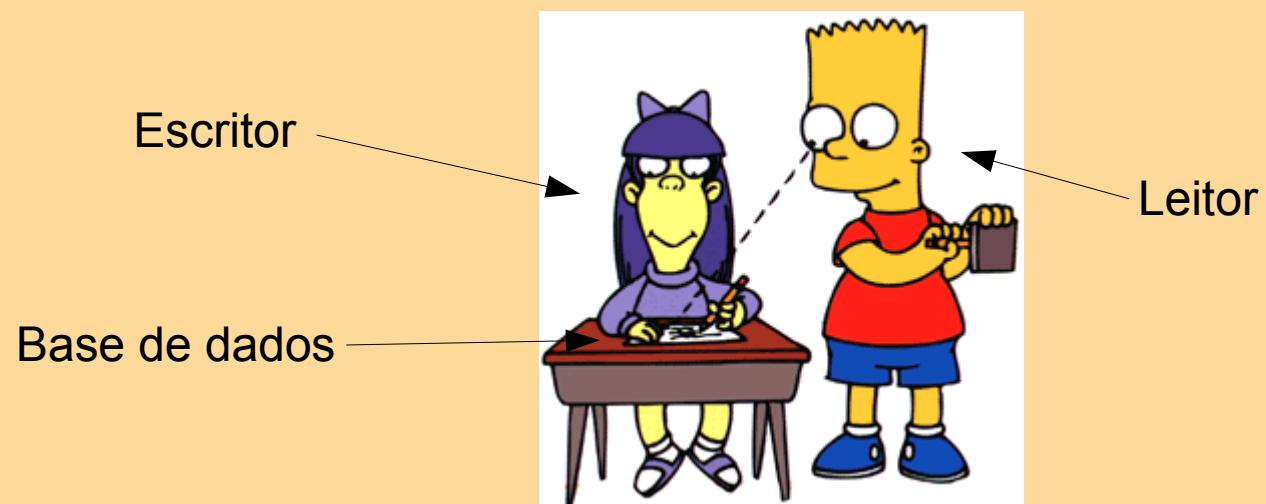
# Jantar dos Filósofos

- Útil para modelar processos que competem por acesso exclusivo a um número limitado de recursos:
  - Periféricos em geral
  - etc

# Leitores e Escritores

- Modela acessos a uma base de dados
- Um sistema com uma base de dados é acessado simultaneamente por diversas entidades. Estas entidades realizam dois tipos de operações:

- Leitura
- Escrita



# Leitores e Escritores

- Neste sistema é aceitável a existência de diversas entidades lendo a base de dados ao mesmo tempo.
- Porém, se um processo necessita escrever na base, nenhuma outra entidade pode estar realizando acesso a ela
  - Nem mesmo leitura



# Leitores e Escritores

- O que fazer?

# Leitores e Escritores

- O que fazer?
  - Escritores devem bloquear a base de dados
  - Leitores:
    - Se a base estiver desbloqueada:
      - Se for o primeiro leitor a usar a base, deve bloqueá-la, para que nenhum escritor entre
      - Se, contudo, já houver outro leitor lá, basta usar a base
    - Ao sair, os leitores verificam se há ainda outro usando a base.
      - Se não houver, desbloqueia a base
      - Se houver, deixa bloqueada

# Leitores e Escritores

- Possível solução:

```
typedef int semaphore;
semaphore mutex = 1;
semaphore db = 1;
int rc = 0;

/* use sua imaginação */
/* controla o acesso a 'rc' */
/* controla o acesso a base de dados */
/* número de processos lendo ou querendo ler */

void reader(void)
{
    while (TRUE) {
        down(&mutex);
        /* obtém acesso exclusivo a 'rc' */
        rc = rc + 1;
        /* um leitor a mais agora */
        if (rc == 1) down(&db);
        /* se este for o primeiro leitor ... */
        up(&mutex);
        read_data_base();
        down(&mutex);
        /* obtém acesso exclusivo a 'rc' */
        rc = rc - 1;
        /* um leitor a menos agora */
        if (rc == 0) up(&db);
        up(&mutex);
        use_data_read();
    }
}

void writer(void)
{
    while (TRUE) {
        /* repete para sempre */
        /* região não crítica */
        think_up_data();
        down(&db);
        /* obtém acesso exclusivo */
        write_data_base();
        up(&db);
        /* libera o acesso exclusivo */
    }
}
```

# Jantar dos Filósofos

- Há algum problema com esse procedimento?

# Jantar dos Filósofos

- Há algum problema com esse procedimento?
  - Ele esconde uma decisão tomada por nós
  - Suponha que um leitor acesse a base
  - Enquanto isso, outro leitor aparece, e entra sem problemas.
  - Mais leitores aparecem, entrando na base
  - Agora suponha que um escritor aparece
    - Não poderá entrar, devido aos leitores. Então ele é suspenso
  - Mas não param de chegar leitores

# Jantar dos Filósofos

- E como resolvemos?

# Jantar dos Filósofos

- E como resolvemos?
  - Podemos fazer com que, quando um leitor chegar e um escritor estiver esperando, o leitor é suspenso também, em vez de ser admitido imediatamente
    - Escritores precisam apenas esperar que leitores ativos completem
    - Não precisam esperar por leitores que chegam depois dele
  - Desvantagem:
    - Há menos concorrência → menor performance

# Barbeiro Sonolento

- Uma barbearia possui:
  - 1 barbeiro
  - 1 cadeira de barbeiro
  - N cadeira para clientes esperarem
- Quando não há clientes, o barbeiro senta em sua cadeira e dorme



# Barbeiro Sonolento

- Quando um cliente chega, ele acorda o barbeiro.
- Quando um cliente chega e o barbeiro estiver atendendo um cliente, ele aguarda sua vez sentado na cadeira de espera.
- Quando um cliente chega e não existem cadeiras de espera disponíveis, o cliente vai embora.
- O problema é programar o barbeiro e os clientes sem que haja condição de disputa

# Barbeiro Sonolento – Solução

Para controle de região crítica

Conta os clientes à espera de atendimento

Ao chegar para trabalhar, se não houver clientes, o barbeiro dorme

Um cliente que entra na barbearia deve contar o número de clientes à espera de atendimento. Se este for menor que o número de cadeiras, ele ficará; do contrário, sairá

Qualquer outro cliente (e até o barbeiro) deve esperar a liberação de mutex

```
#define CHAIRS 5
typedef int semaphore;
semaphore customers = 0;
semaphore barbers = 0;
semaphore mutex = 1;
int waiting = 0;

void barber(void)
{
    while (TRUE) {
        down(&customers);
        down(&mutex);
        waiting = waiting - 1;
        up(&barbers);
        up(&mutex);
        cut_hair();
    }
}

void customer(void)
{
    down(&mutex);
    if (waiting < CHAIRS) {
        waiting = waiting + 1;
        up(&customers);
        up(&mutex);
        down(&barbers);
        get_haircut();
    } else {
        up(&mutex);
    }
}
```

/\* número de cadeiras para os clientes à espera \*/  
/\* use sua imaginação \*/  
/\* número de clientes à espera de atendimento \*/  
/\* número de barbeiros à espera de clientes \*/  
/\* para exclusão mútua \*/  
/\* clientes estão esperando (não estão cortando) \*/

/\* vai dormir se o número de clientes for 0 \*/  
/\* obtém acesso a 'waiting' \*/  
/\* decresce de um o contador de clientes à espera \*/  
/\* um barbeiro está agora pronto para cortar cabelo \*/  
/\* libera 'waiting' \*/  
/\* corta o cabelo (fora da região crítica) \*/

/\* entra na região crítica \*/  
/\* se não houver cadeiras livres, saia \*/  
/\* incrementa o contador de clientes à espera \*/  
/\* acorda o barbeiro se necessário \*/  
/\* libera o acesso a 'waiting' \*/  
/\* vai dormir se o número de barbeiros livres for 0 \*/  
/\* sentado e sendo servido \*/

/\* a barbearia está cheia; não espere \*/

# Problemas clássicos de comunicação entre processos

- Sugestão de Exercícios:
  - Entender a solução para o problema dos Filósofos utilizando semáforos:
    - Identificando a(s) região(ões) crítica(s);
    - Descrevendo exatamente como a solução funciona;
  - Entender a solução para o problema dos Produtores/Consumidores utilizando monitor:
    - Identificando a(s) região(ões) crítica(s);
    - Descrevendo exatamente como a solução funciona;

# Links Interessantes

- <http://www.anylogic.pl/fileadmin/Modele/Traffic/filozof/Dining%20Philosophers%20-%20Hybrid%20Applet.html>
- <http://www.doc.ic.ac.uk/~jnm/concurrency/classes/Diners/Diners.html>
- <http://journals.ecs.soton.ac.uk/java/tutorial/java/threads/deadlock.html>
- <http://users.erols.com/ziring/diningAppletDemo.html>