

PROBLEMA DO PRODUTOR CONSUMIDOR

- . Este problema considera dois tipos de processos:
- . **Produtor:**
 - . Cria elementos de dados e insere em um *buffer*, se houver espaço. Caso não haja, o produtor deve ser bloqueado
- . **Consumidor:**
 - . Retira elementos do *buffer*, se houver, e executa uma determinada tarefa com eles. Se não houver elementos no *buffer*, deve ser bloqueado.

- . Um semáforo pode ser usado controlar os consumidores, indicando quantos elementos estão no *buffer*.
 - . Quando a quantidade for zero, novas tentativas de obter um elemento bloqueiam o consumidor.
- . O bloqueio do produtor deve ocorrer no tamanho máximo do *buffer*, característica inexistente em um semáforo.
 - . Usamos um outro semáforo que controle as **posições vazias** do *buffer*
 - . Assim, quando o *buffer* estiver cheio, o semáforo estará zerado, bloqueando novos produtores

semáforo naoVazio = 0;

semáforo naoCheio = N; // tamanho do buffer

Produtor

Laço infinito

d=produz_dados()

wait(naoCheio)

Adiciona(buffer, d)

signal(naoVazio)

Fim_laço

Consumidor

Laço infinito

wait(naoVazio)

d=Le_dados(buffer)

signal(naoCheio)

Usa_dados(d)

Fim_laço

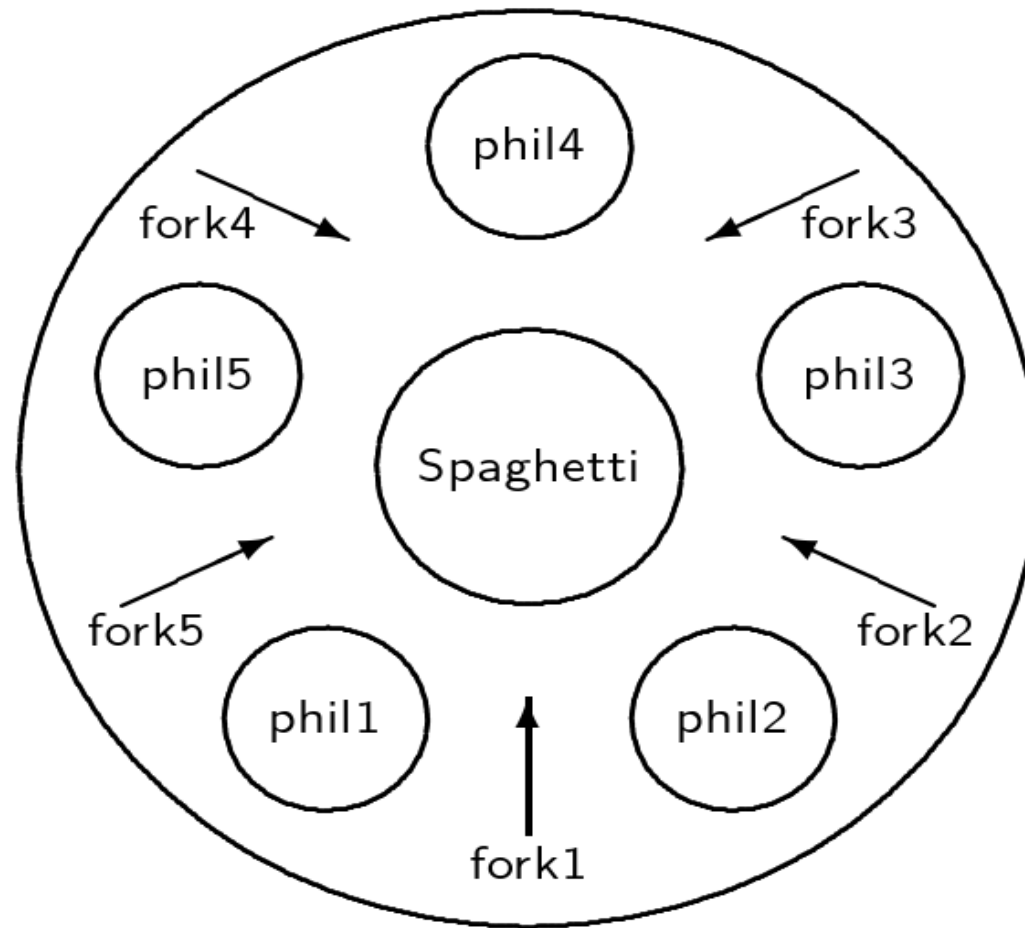
PROBLEMA DO JANTAR DOS FILOSÓFOS

- . Serve como critério para comparação entre as diversas técnicas de sincronização, pois:
 - . É suficientemente simples
 - . Apresenta a situação de disputa por recursos compartilhados, comum em Programação Concorrente

Descrição do Problema:

- . Há cinco filósofos que fazem duas atividades: pensam ou comem.
- . Os filósofos estão sentados ao redor de uma mesa redonda
- . A frente de cada filósofo tem um prato de comida
- . Entre os pratos há um garfo. Portanto cada filósofo tem um garfo a sua direita e a sua esquerda, que são compartilhados com filósofos vizinhos
- . Para comer, o filósofo deve pegar antes ambos os garfos

- . Após terminar de comer, os garfos devem ser devolvidos
- . Cada o filósofo deve alternar-se entre pensar e comer



- . Qualquer **solução para o problema** requer que:
 - . Um filósofo só come se tiver os dois garfos
 - . **Exclusão mútua:** Filósofos distintos não podem usar o mesmo garfo ao mesmo tempo
 - . **Livre de *deadlock*:** Os filósofos devem comer
 - . **Livre de *starvation*:** Nenhum filósofo deve esperar indefinidamente para comer
 - . O maior número de filósofos deve poder comer ao mesmo tempo

- . **Tentativa de solução :** Um semáforo para cada garfo

semáforo garfo[5] = { 1,1,1,1,1 }

Filósofo i

Laço infinito

Pensando()

wait(garfo[i])

wait(garfo[i+1])

Comendo()

signal(garfo[i])

signal(garfo[i+1])

Fim_laço

- . Esta solução não garante ser livre de *deadlock*, pois:
 - . Considere o cenário em que todos filósofos vizinhos "pegam" os respectivos garfos da direita
 - . Nenhum deles conseguirá obter o garfo esquerdo
- . **Primeira solução:** Limitar o número de filósofos comendo
 - . Evita o deadlock, pois caso todos peguem o primeiro garfo, sempre haverá um em condições de pegar o segundo garfo

semáforo comer=4, garfo[5] = { 1,1,1,1,1 }

Filósofo i: Laço infinito

Pensando()

wait(comer);

wait(garfo[i])

wait(garfo[i+1])

Comendo()

signal(garfo[i])

signal(garfo[i+1])

signal(comer)

Fim_laço

- . **Segunda solução:** Inverter a ordem dos garfos de um filósofo

semáforo garfo[5] = { 1,1,1,1,1 }

Filósofo i ($1 \leq i \leq 4$)

Laço infinito

Pensando()

wait(garfo[i])

wait(garfo[i+1])

Comendo()

signal(garfo[i])

signal(garfo[i+1])

Fim_laço

Filósofo 5

Laço infinito

Pensando()

wait(garfo[i+1])

wait(garfo[i])

Comendo()

signal(garfo[i+1])

signal(garfo[i])

Fim_laço

PROBLEMA DOS LEITORES E ESCRITORES

- . Este problema simula o acesso concorrente a um banco de dados
- . Há dois tipos de processos: Leitores e Escritores
- . **Leitor:**
 - . Efetua leitura das informações sem alterá-las.
 - . Pode acessar os dados concorrentemente com outros leitores.
 - . Não pode acessar o banco com um escritor.
- . **Escritor:**
 - . Altera as informações
 - . Deve ter acesso exclusivo ao banco de dados, sem outros leitores ou escritores.

Monitor RW

int leitores=0, escritores=0

var_cond Ler, Escrever

função IniciaLeitor()

Se escritores <> 0 ou nãoVazio(Escrever) então **waitC**(Ler)

leitores = leitores+1

signalC(Ler)

função TerminaLeitor()

leitores = leitores – 1

Se leitores == 0 então **signalC**(Escrever)

função IniciaEscritor()

Se escritores <> 0 ou leitores <> 0 então **waitC**(Escrever)
escritores = escritores+1

função TerminaEscritor()

escritores = escritores – 1

Se Vazio(Leitor) então **signalC**(Escrever)
senão **signalC**(Ler)

Leitor:

IniciaLeitor()

//lê a base de dados

TerminaLeitor()

Escritor:

IniciaEscritor()

//Escreve na base de dados

TerminaEscritor()