

Prof. Vitório Bruno Mazzola mazzola@inf.ufsc.br





Capítulo 2 SEMÁFORO S



- Sequenciamento de instruções
 - Num programa comum, seqüência entre instruções é ditada pela ordenação estabelecida no código
 - Uma instrução A é executada antes de uma instrução B se A aparece antes de B no código do programa
 - Ocorrência de eventos associados às instruções é determinística

- Não determinismo
 - Situação em que não se pode prever a ordem em que eventos irão ocorrer...
 - Num computador com diversos processadores
 - Num computador com um único processador capaz de executar diversos fluxos de instrução (threads)
 - Nestes casos, pelos mecanismos tradicionais, o programador não tem controle sobre quando cada thread ou programa irão ser executados

- Impondo o seqüenciamento
 - Dois amigos, Pedro e Paulo, moram em cidades diferentes
 - Acordo entre os dois que Paulo só irá almoçar depois que Pedro almoçou
 - Solução utilizando relógios não garante o seqüenciamento
 - A troca de mensagens pode ser uma solução interessante

• Impondo o seqüenciamento

Pedro

a1: tomar café da manhã

a2: estudara3: almoçar

a4: ligar para Paulo

Paulo

b1: tomar café da manhã

b2: aguardar ligação

b3: almoçar

Nos programas

o Pedro: a1 < a2 < a3 < a4</p>

○ Paulo: b1 < b2 < b3

• Impondo o seqüenciamento

Pedr

al: tomar café da manhã

a2: estudara3: almoçar

a4: ligar para Paulo

Paulo

b1: tomar café da manhã

b2: aguardar ligação

b3: almoçar

Entre os programas

o a3 < b3

- Impondo o seqüenciamento
 - Escrita concorrente

a1: x = 5

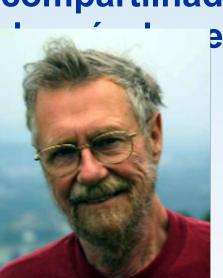
a2: escrever x

b1: x = 7

- O Questões:
 - Qual valor será impresso?
 - Qual será o valor final de x?

Primórdios

 Foram criados por Edsger Dijkstra, com base nos semáforos do dia a dia, considerando que, de certa forma, estes servem à sinalização de controle de um recurso compartilhado que é o espaço de circulação





Definição

- Semáforo é um mecanismo importante para o controle da concorrência que é definido como um inteiro, com algumas diferenças:
 - Ao ser criado, pode ser inicializado a qualquer valor inteiro e as únicas operações possíveis são incremento e decremento de uma unidade
 - Quando uma thread decrementa o valor de um semáforo e este assume o valor negativo, ela fica bloqueada até que uma outra thread incremente este semáforo

Definição

- Semáforo é um mecanismo importante para o controle da concorrência que é definido como um inteiro, com algumas diferenças:
 - Quando uma thread incrementa um semáforo, se existirem outras threads bloqueadas em relação a ele, uma delas é desbloqueada, continuando sua execução e as demais permanecerão bloqueadas

Sintaxe Genérica

```
mutex := semáforo(1);
mutex.decrementar;
mutex.incrementar;
mutex.wait();;
mutex.signal();
mutex.V();;
```

mutex.P();

- Semântica das operações
 - Decremento wait() ou V()
 - Quando uma thread executa a operação decremento, ela fica bloqueada se o semáforo assume um valor negativo... Caso contrário, ela continua sua execução, entrando na parte de código que sucede o comando de decremento do semáforo
 - Isto corresponderia ao bloqueio da utilização de um ou mais recursos por outras threads que concorram a estes

- Semântica das operações
 - Incremento signal() ou P()
 - Quando uma thread executa a operação de incremento, ela ao mesmo tempo está sinalizando threads bloqueadas, podendo, eventualmente, permitir a continuidade da execução destas
 - Corresponderia ao aviso de liberação de um ou mais recursos, para uso por threads bloqueadas que compartilhem o uso do mesmo.

- Cenários de uso
 - Sinalização de threads
 - Semáforos podem ser utilizados por uma thread para sinalizar uma ou várias outras que algum evento acabou de ocorrer
 - Situação típica de quando se quer garantir que um trecho de código de uma thread ocorra antes da execução de um trecho de código de outra
 - Solução do problema de serialização entre threads

• Cenários de uso

thread A

```
instrução a1;
instrução a2;
...
instrução an;
sem.signal();
```

thread B

```
sem.wait();
instrução b1;
instrução b2;
...
instrução bn;
```

• Neste caso, o semáforo deve ser inicializado a 0.

- Cenários de uso
 - Sincronização (rendez-vous) de threads
 - A situação, neste caso, consiste em garantir que certos trechos de códigos em diferentes threads executem de forma ordenada
 - Neste caso, diversos semáforos podem vir a ser utilizados
 - A sincronização é feita utilizando-se corretamente as operações sobre os diversos semáforos entre as diversas threads

Cenários de uso

thread A

instrução a1; instrução a2;

thread B

instrução b1; instrução b2;

Objetivo é assegurar que a1 execute antes de b2 e que b1 execute antes de a2.

• Cenários de uso

thread A

```
instrução a1;
SA.signal();
SB.wait();
instrução a2;
```

thread B

```
instrução b1;
SB.signal();
SA.wait();
instrução b2;
```

Semáforos SA e SB devem ser inicializados a 0,

• Cenários de uso

thread A

```
instrução a1;
SB.wait();
SA.signal();
instrução a2;
```

thread B

```
instrução b1;
SB.signal();
SA.wait();
instrução b2;
```

 Solução que funciona porém exige um chaveamento adicional desnecessário.

• Cenários de uso

thread A

```
instrução a1;
SB.wait();
SA.signal();
instrução a2;
```

thread B

```
instrução b1;
SA.wait();
SB.signal();
instrução b2;
```

 Solução que vai gerar bloqueio entre as threads (deadlock).

- Cenários de uso
 - o Exclusão mútua
 - Uma situação bastante comum onde os semáforos são utilizados é o caso da exclusão mútua
 - Gerenciamento de recursos compartilhados entre threads
 - Objetivo é garantir que apenas uma thread assuma o controle exclusivo do recurso a cada momento, liberando-o quando as operações sobre este estiverem finalizadas

Cenários de uso

thread A

conta := conta + 1;

thread B

conta := conta + 1;

 As duas threads não podem executar o código simultaneamente.

Cenários de uso

thread A

```
mutex.wait();
conta := conta + 1;
mutex.signal();
```

thread B

```
mutex.wait();
conta := conta + 1;
mutex.signal();
```

• Semáforo mutex é inicializado a 1.

• Cenários de uso

- Multiplex
 - Cenário que se configura quando um dado recurso pode ser acessado simultaneamente por diversas threads
 - Gerenciamento de recurso com acesso limitado em n
 - Um caso prático seria um servidor configurado para atender a um número limitado de acessos da parte de clientes;

- Cenários de uso
 - Multiplex
 - Neste caso, é criado um semáforo associado ao recurso
 - Este semáforo é inicializado a *n*, onde *n* é o limite de acesso ao recurso considerado;
 - Quando o número de acessos atinge o limite, as próximas threads que tentem acessá-lo terão de ficar em espera pela liberação do mesmo;

Cenários de uso

thread A

conta := conta + 1;

thread B

conta := conta + 1;

 As duas threads não podem executar o código simultaneamente.

Cenários de uso

thread

sem.wait(); código da seção crítica; sem.signal();

• Semáforo sem é inicializado a n.

- Implementação de semáforo no Pascal-FC
 - Declarações de Semáforos
 - São declarados na parte sessão VAR de programas Pascal-FC
 - Podem ser declarados como escalares ou vetores (ARRAY);

```
...
VAR
mutex : semaphore;
BEGIN
...
```

```
VAR
s: ARRAY[1..15] of semaphore;
BEGIN
```

- Implementação de semáforo no Pascal-FC
 - o Inicializando um semáforo
 - A inicialização de um semáforo é realizada utilizando um procedimento denominado initial;
 - Este procedimento apresenta como argumentos o nome da variável semáforo e o valor com o qual o semáforo será inicializado;

```
BEGIN
...
initial(mutex,1);
...
END;
```

- Implementação de semáforo no Pascal-FC
 - Operação WAIT
 - Utilizada pelos processos Pascal-FC para ter acesso à região crítica controlada pelo semáforo
 - Se o semáforo possui valor igual a 0, o processo fica bloqueado... Se possui valor maior que 0, o processo entra em sessão crítica e decrementa o valor da variável;

```
BEGIN
...
wait(mutex);
...
END;
```

- Implementação de semáforo no Pascal-FC
 - Operação SIGNAL
 - Utilizada pelos processos Pascal-FC para liberar o acesso à região crítica controlada pelo semáforo
 - Após a liberação de um semáforo através da procedure SIGNAL, um ou mais processos que aguardavam a liberação podem entrar em sua sessão crítica (procedure WAIT);

```
BEGIN
...
signal(s);
...
END;
```

Exemplo 1

```
PROGRAM Concorre;
VAR mutex : semaphore;
PROCESS Type TP(n : integer);
BEGIN
WHILE (TRUE) DO
BEGIN
sleep(random(10));
wait(mutex);
writeIn('Processo ',n,' executando!!!');
signal(mutex);
END;
END;
VAR
Proc: ARRAY[1..2] OF TP;
I: integer;
BEGIN
initial(mutex,1);
COBEGIN
FOR I := 1 TO 2
DO Proc[l](l);
COEND;
ENQ.
```

Exemplo2

```
PROGRAM atualiza;
VAR
conta: integer;
mutex: semaphore;
PROCESS P1;
VAR I: integer;
BEGIN
FOR I:= 1 TO 20 DO
BEGIN
wait(mutex);
conta:= conta + 1;
signal(mutex);
END;
END;
END;
```

• Exemplo 2

```
PROCESS P2;
VAR
I: integer;
BEGIN
FOR I:= 1 TO 20 DO
BEGIN
wait(mutex);
conta:= conta + 1;
signal(mutex);
END;
END;
END;
```

• Exemplo 2

```
BEGIN
conta := 0;
initial(mutex,1);
COBEGIN
P1;
P2
COEND;
WRITELN('Contagem total: ',conta)
END.
```

Exemplo 3

```
PROGRAM ordena;
VAR
vetor : ARRAY[1..10] of integer;
mutex : semaphore;

PROCESS Type OrdProc(pid : INTEGER);
VAR
I, BUFFER : integer;
ORD : BOOLEAN;
BEGIN
REPEAT
SLEEP(5);
wait(mutex);
ORD := FALSE;
```

• Exemplo 3

```
FOR I := 1 TO 9 DO
IF vetor[i] > vetor[i+1]
THEN
BEGIN
ORD := TRUE;
BUFFER := vetor[l];
vetor[l] := vetor[l+1];
vetor[l+1] := buffer
END;
signal(mutex);
UNTIL NOT ORD;
END;
```

Exemplo 3

```
VAR
J: INTEGER;
P: ARRAY[1..15] OF OrdProc;
BEGIN
initial(mutex,1);
FOR J:= 1 TO 10
DO
BEGIN
vetor[J] := random(15);
write(vetor[J], ' ');
END;
COBEGIN
FOR J := 1 TO 15
DO P[J](J);
COEND;
writeln;
FOR J:= 1 TO 10
DO write(vetor[J], ' ')
ÈND.
```

- Resolvendo problemas
 - Folha de pagamento
 - Fazer uso de semáforo para desenvolver um sistema de folha de pagamento. O sistema deve ser composto de processos leitores (3), calculadores (3) e escritores (2), que acessam o cadastro dos funcionários para manipular os dados e imprimir a folha de pagamento;
 - Processos leitores apenas acessam a ficha dos funcionários e transmitem os dados para um buffer de entrada do sistema, o qual será lido por um dos processos calculadores;

- Resolvendo problemas
 - Folha de pagamento
 - Processos calculadores realizam a leitura do cadastro do funcionário, calculam o salário bruto do funcionário com base no número de horas trabalhadas e o salário líquido com base no desconto a aplicar... Finalmente, armazenam o resultado (cadastro completo) num buffer de saída;
 - Processos escritores nada mais fazem do que imprimir a folha de pagamento a partir das informações do cadastro do funcionário, armazenadas num buffer de saída.

- Resolvendo problemas
 - Folha de pagamento
 - O sistema vai fazer uso de 5 variáveis semáforo:
 - SvagalN e SdadosIN para controlar, respectivamente, o acesso em escrita e leitura do buffer de entrada;
 - SvagaOUT e SdadosOUT para controlar, respectivamente, o acesso em escrita e leitura do buffer de saída;
 - Tela para controlar o acesso à impressão na tela pelos diversos processos

- Resolvendo problemas
 - Folha de pagamento
 - Três tipos de processos serão definidos:
 - TPleitor, TPescritor e TPcalculador;
 - Estrutura que representa o cadastro do funcionário será um registro (RECORD) do Pascal;
 - Acesso em leitura e escrita nos buffers será implementado por procedimentos Pascal que serão ativados pelos processos.

```
program FolhaPag;
type tpFunc = record
nFunc : integer;
VHora: real;
horasT: integer;
SalBruto: real;
Desc: real;
SalLiq: real;
NLeitor: integer;
NCalc: integer;
end;
var
bufferIN, bufferOUT : tpFunc;
SvagalN, SdadoslN, SvagaOUT, SdadosOUT, tela: semaphore;
procedure INcoloca (var dados1 : tpFunc);
begin
wait(SvagalN); bufferIN := dados1; signal(SdadosIN);
end:
```

```
procedure INbusca (var dados2 : tpFunc);
begin
wait (SdadosIN); dados2 := bufferIN; signal(SvagaIN);
end;

procedure OUTcoloca (var dados3 : tpFunc);
begin
wait(SvagaOUT); bufferOUT := dados3; signal(SdadosOUT);
end;

procedure OUTbusca (var dados4 : tpFunc);
begin
wait (SdadosOUT); dados4 := bufferOUT; signal(SvagaOUT);
end;
```

```
process type tpLeitor ( pid: integer );
Var data : tpFunc;
begin
repeat
sleep ( random ( 10 ) + 5 );
data.NLeitor := pid;
data.NFunc := random (900);
data.VHora := random ( 90 ) + 30.0;
data.horasT := random ( 90 ) + 19;
INcoloca ( data );
forever;
end;
```

```
process type tpCalculador ( pid: integer );
var data1 : tpFunc;
begin
repeat
sleep ( random ( 10 ) + 5 );
INbusca ( data1 );
data1.NCalc := pid;
data1.SalBruto := data1.VHora*data1.horasT;
data1.Desc := data1.SalBruto/10;
data1.SalLiq := data1.SalBruto - data1.Desc;
OUTcoloca ( data1 );
forever;
end;
```

```
process type tpEscritor ( pid: integer );
var
data2: tpFunc;
begin
repeat
OUTbusca ( data2 );
sleep ( random ( 10 ) + 2 );
wait ( tela );
write(data2.NLeitor,data2.NCalc,pid, ' - ');
write(data2.NLeitor,data2.NCalc,pid, ' - ');
write(data2.NFunc:3, ' - R$/h: ',data2.Vhora:3:2,' - Horas: ', data2.horasT:3);
writeln(' - SB: ',data2.SalBruto:6:2,' - D: ', data2.Desc:6:2, ' - SL: ', data2.SalLiq:6:2);
signal ( tela );
forever;
end;
```

```
var
leitor1, leitor2, leitor3 : tpLeitor;
calc1, calc2, calc3: tpCalculador;
escr1, escr2: tpEscritor;
begin
initial (tela, 1);
initial (SdadosIN, 0);
initial (SvagalN, 1);
initial (SdadosOUT, 0);
initial (SvagaOUT, 1);
cobegin
leitor1(1); leitor2(2); leitor3(3);
calc1( 1 ); calc2( 2 ); calc3( 3 );
escr1(1); escr2(2);
coend;
end.
```

Resolvendo problemas

Pombos Correio

- Desenvolvimento de um programa que represente a situação em que diversos pombos correio transportar cartas de uma caixa postal e são acomodados em uma gaiola após terem realizado o transporte das cartas
- Cada pombo só realiza a viagem quando existem 5 cartas na caixa postal;
- Cada pombo é liberado da gaiola quando ela contém três pombos... O tratador é responsável pela liberação.

- Resolvendo problemas
 - Pombos Correio
 - 5 semáforos:
 - spombo (liberação do pombo para a viagem);
 - vpombo (controle de acesso à variável npombos);
 - mutex (controle de acesso à variável cxpostal)
 - gaiola (controle de acesso à gaiola);
 - tela (controle de acesso à impressão na tela).

```
program pombos;
и́аг
cxpostal,npombos: integer;
mutex, spombo, vpombo, gaiola, tela: semaphore;
process type tppessoa ( pid : integer );
begin
repeat
sleep ( random ( 10 ) + 3 );
wait ( mutex );
cxpostal := cxpostal + 1;
if ((cxpostal mod 5) = 0) then
begin
wait (tela);
writeln (pid:3, 'Acorda Pombo, saldo: ', cxpostal:3);
signal (tela);
signal (spombo);
end:
signal ( mutex );
forever
end;
```

```
process type tppombo (pid: integer);
begin
repeat
wait (spombo);
wait ( mutex );
cxpostal := cxpostal - 5:
wait (tela);
writeln ( 'POMBO: ',pid:3, ' A -----> B saldo: ', cxpostal:3 );
signal (tela);
signal ( mutex );
sleep (random (9) + 5);
wait(vpombo);
npombos := npombos + 1;
signal(vpombo);
wait (tela);
writeln ('POMBO: ',pid:3, 'ENTROU NA GAIOLA - POMBOS NA GAIOLA: ',npombos);
signal(tela);
wait(gaiola);
wait (tela);
writeln ( 'POMBO: ',pid:3, ' B -----> A');
signal ( tela );
sleep ( random ( 14 ) + 5 );
forever;
end:
```

```
process type tptratador ( pid: integer );
var
i: integer;
begin
repeat
sleep(15);
wait(vpombo);
if npombos >= 3
then
begin
for i:= 1 to npombos
do signal(gaiola);
wait(tela);
write('Processo Tratador liberados ',npombos,'!!!');
writeln;
signal(tela);
npombos := 0;
end;
signal(vpombo);
forever;
end;
```

```
var
p1, p2,p3,p4,p5 : tppombo;
tratador: tptratador;
pessoa: array [1..12] of tppessoa;
i: integer;
begin
cxpostal := 0;
npombos := 0;
initial ( mutex , 1 );
initial (tela, 1);
initial (spombo, 0);
initial (gaiola ,0);
initial (vpombo, 1);
cobegin
p1(1); p2(2); p3(3); p4(4); p5(5);
tratador(1);
for i := 1 to 12 do pessoa [ i ] ( i+10 );
coend;
end.
```