

**MAC0438 – Programação Concorrente**  
**INSTITUTO DE MATEMÁTICA E ESTATÍSTICA**  
Primeira Prova – 7 de Maio de 2012

Nome: \_\_\_\_\_

Assinatura: \_\_\_\_\_

Nº USP: \_\_\_\_\_

## Questão 1

Considere o seguinte programa:

```
int x = 10; c = true;

co <await x == 0>; c = false;
// while (c) <x = x - 1>;
oc
```

- a) O programa terminará se o escalonador tiver justiça fraca? Justifique.
- b) O programa terminará se o escalonador tiver justiça forte? Justifique.
- c) Adicione o seguinte trecho de código como mais um processo dentro do co:

```
while (c) {if (x < 0) <x = 10>;}
```

Responda de novo as questões das letras **a)** e **b)** para este novo programa com três processos.

## Questão 2

Considere a seguinte solução para o problema da seção crítica proposta por Leslie Lamport em 1987:

```
int lock = 0;
process CS[i=1 to n] {
  while (true) {
    <await (lock == 0)>; lock = i; Delay;
    while (lock != i) {
      <await (lock == 0)>; lock = i; Delay;
    }
    Seção crítica;
    lock = 0;
    Seção não crítica;
  }
}
```

a) Considere que o comando `Delay` seja removido do algoritmo. Alguma das 4 propriedades necessárias para resolver o problema da seção crítica não será atendida? Justifique detalhadamente sua resposta para **todas as propriedades não atendidas**, apresentando uma sequência de execução que prove que a propriedade não é atendida.

b) Considere que o comando `Delay` seja mantido no algoritmo. Considere também que esse comando faça processos dormirem o tempo que for necessário para que cada um dos processos `i` que esteja esperando `lock` ser zero tenha tempo de executar o trecho que faz `lock` ser igual a `i`. Nesse cenário, alguma das 4 propriedades necessárias para resolver o problema da seção crítica não será atendida? Justifique detalhadamente sua resposta para **todas as propriedades não atendidas**, apresentando uma sequência de execução que prove que a propriedade não é atendida.

### Questão 3

Suponha que um computador possui a instrução atômica *Compare-and-Swap* que executa o seguinte algoritmo:

---

```
CSW (a, b, c):  
  <if (a == c)  
    {c = b; return (0);}  
  else  
    {a = c; return (1);}  
>
```

---

`a`, `b` e `c` são variáveis inteiras. Usando `CSW`, proponha um algoritmo para resolver o problema da seção crítica para `n` processos. Não se preocupe com a propriedade de entrada garantida.

### Questão 4

Um aluno de MAC0438 propôs o seguinte algoritmo para uma barreira reutilizável de  $n$  processos:

---

```
int count = 0; go = 0 # variáveis compartilhadas
```

```
código executado pelo Worker[1]:
```

```
<await (count == n-1);>  
count = 0;  
go = 1;
```

```
código executado pelos Workers[2:n]:
```

```
<count++;>  
<await (go == 1);>
```

---

a) Por que o algoritmo não funciona?

b) Corrija o algoritmo. Não crie novas variáveis compartilhadas. Usar novas variáveis locais é permitido.