Concorrência e Paralelismo — 1º teste — 2013-11-13

Nome:

NOTA IMPORTANTE: Os primeiros dois exercícios (1A e 1B) são exclusivos entre si. Resolva apenas um deles. Se resolver ambos apenas será considerada a resolução do exercício 1A.														
1	2	3	3	4	5	6	(a)	6(b)	6(c)	7	8(a)	8(b)	TOTAL	1
1,5 val	2 val		val	2 val	2 val		val	1,5 val	1,5 val	2,5 val	2 val	2 val	20 val	<u> </u>
														1
M1: x=x+	val] Consi -1; y=y+1; os os valo	;	M2: x	x=y+1; y=	=2;	M3	z=x+	·y;	nétodos M1 xecução.	1, M2 e M3,	. são execu	ıtados em	paralelo.	
Z:														
M1: x=x+ Liste tod	-1; M	2: y=	y+1;	M3: x	=5; y=x+1		-		s M1, M2 e ' no final da			em parale	lo.	
X: Y: (X,Y):														
contraex		Um p	progra	ma Java	concorren				llsa. Se for variáveis					
Verdade Justificaç		Galsa	[]											
das segu		es re	lativas	àquele e	exemplo c	om "			do nas aul conforme r					
 O Bob e a Alice não vão às compras no mesmo dia. Se o Bob chegar a casa antes da Alice, é ele quem vai às compras. Nem o Bob nem a Alice foram às compras. No final do dia, há sempre pelo menos uma garrafa de leite no frigorífico. No final do dia, nunca haverá duas garrafas de leite no frigorífico. 														
letras) q	Faça corr ue se lhe a	•		cada uma	das prop	rieda	ides (i	identificad	las com nú	meros) un	ı exemplo	/definição	(identific	ados com
1:				reedom		Α			cessos a ent		o crítica ac	mesmo te	mpo.	
2:				l Exclusion	1	<u>B</u>			nada de ma			(1:	~	
3: 4:		3	Livene	:58		С			ocesso a te e o mesmo,				ao um proc	esso, nao
5:		4	Safety						a acontecer		a regido eri	treat		
6:		5	Deadlo	ck-freedo	m	Е			tentar entra		crítica, ele	acabará po	r entrar.	
7:				reedom		F	Toda	s as operaç	ões do algo	ritmo execu	tarão num	número fin	ito de passo	
8:				iction-free		G 	grand "prog	de, pelo m gresso").	eads do pr enos um do	s threads p	rogredirá	(para uma	definição s	ensata de
		8	Starva	tion-freed	om	Н	passo	os (limitad	onto, um ú o) em isola a operação.					

5. [2 val] Considere a seguinte implementação de uma barreira simplificada em Java:								
<pre>public class SimpleBarrier { public synchronized void block()</pre>								
Esta classe poderá ser utilizada conforme o exemplo em baixo à esquerda onde, assumindo que 'B.block()' foi executado primeiro, o <i>thread1</i> esperará até que o <i>thread2</i> invoque 'B.release()':								
	B=new SimpleBarrier(thread2:			thread1:	thread2:			
 B.wait(); () 	 B.release(); 			this.block(); () 	 this.release(); 			
Explique porque é que é necessário uma classe 'Barrier' e um objecto 'B' para o programa funcionar como pretendido! Ou seja, porque é que o programa não pode ser simplesmente como apresentado acima à direita (na caixa com borda a preto)?								
6 Considere um programa c	om três <i>thread</i> s que sã	o executados em r	naralelo em três n	rocessadores:				
6. Considere um programa com três <i>threads</i> que são executados em paralelo em três processadores: init: int a=0, b=0, c= 0; T1								
A função 'output()' lê o valor corrente das variáveis recebidas como argumento e escreve esses valores atomicamente no ecrã (i.e., o output das instruções (2), (4) e (6) não se mistura). Por exemplo, se as instruções forem executas pela ordem (1), (2), (3), (4), (5), (6), no terminal será apresentado 001011.								
(a) [1 val] Considere apenas as instruções de afectação (1), (3) e (5). Quantos entrelaçamentos diferentes destas instruções poderá o programa gerar? (Pergunta de escolha múltipla se errar não desconta!)								
[]1 []3	[]6	[]8 []9 [] 12				
(b) [1,5 val] Existe algum entrelaçamento que, preservando a ordem de execução canónica, produza o resultado 111111? Se sim, apresente o entrelaçamento em causa. Se não, explique porquê.								
(c) [1,5 val] Existe algum entrelaçamento, que preserve ou não a ordem de execução canónica, que produza o resultado 011001? Se sim, apresente o entrelaçamento em causa. Se não, explique porquê.								

7. [2,5 val] Complete o código da classe "BarrierN" que implementa uma barreira convencional. Esta barreira é inicializada com um valor N e tem um único método 'arrive()'. Todos os threads que invocam o método ficam bloqueados excepto o N-ésimo. Quando este thread invocar o método todos prosseguem. Exemplo de utilização:

init: BarrierN BN=new BarrierN(3);

thread 2:

thread1:	thread2:	thread3:
•••	•••	
BN.arrive();		
()	BN.arrive();	
()	()	BN.arrive();

```
public class BarrierN
{
    private int a, b;

    public BarrierN (int howmany) { _____ = howmany; ____ = ___; }
    public synchronized void arrive() {
        _____; ____(a < b) { _____(); return; }
        _____();
    }
} // BarrierN</pre>
```

8. O programa seguinte simula um banco onde cada titular tem 3 contas. O método 'transferTo()' permite transferir dinheiro entre contas do mesmo titular e o método 'interest()' calcula o valor dos juros a creditar pelo total das contas desse titular. Considere um programa que tem dois threads, que executam concorrentemente os seguintes métodos M1 e M2:

```
M1: transferTo(acc[0], acc[1], 5);
1.
2.
        M2: acc[0].credit(interest(0.01));
3.
        Account acc[3]; // array the 3 contas do mesmo titular
        void transferTo(Account a, Account b, int v) {
4.
                        // 'debit()' is a synchronized/atomic operation
5.
          a.debit(v);
6.
          b.credit(v);
                        // 'credit()' is a synchronized/atomic operation
7.
        }
8.
        float interest(float rate) {
9.
          float x=0;
          synchronized (acc[0]) { synchronized (acc[1]) { // get lock over all the accounts
10.
11.
            for (int i=0; i < 3; i++) { x += acc[i] * rate; }
12.
          }}}
13.
          return x;
14.
        }
```

a) [2 val] Este programa tem um High-Level data race. Explique onde e porquê (use os números de linha para referenciar o programa).

b) [2 val] Este programa pode dar origem a deadlocks. Explique como (use os números de linha para referenciar o programa).