## 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	4	5	6	(a)	6(b)	6(c)	7	8(a)	8(b)	TOTAL	]
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	
·														
M1: x=x+ Liste tod X:	val] Consi +1; y=y+1; os os valo	;	M2:	x=y+1; y=	=2;	М3	z=x+	·y;	nétodos M1 xecução.	I, M2 e M3	. são execu	ıtados em	paralelo.	
Y: 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	ima Java	concorren								Se for fals cador 'vola	
Verdadei Justificaç		Falsa	[]											
das segu		es re	lativa	s àquele e	exemplo c	om '							assifique o e de <i>"Safet</i>	
[ ] Se [ ] Ne [ ] No	Bob e a Ali o Bob che em o Bob n o final do d	gar a iem a lia, há	casa a Alice á semp	antes da A foram às o ore pelo m	lice, é ele c compras. enos uma	quen garr	ı vai à afa de	e leite no f	rigorífico.					
	final do d Faça corr									meros) un	ı exemplo	/definição	o (identifica	ados com
letras) q	<u>ue</u> se lhe a	pliqu	ıe:											
1:		1		freedom		Α	Não l	há dois pro	cessos a ent	rar na secçã	o crítica ac	mesmo tei	mpo.	
2:		2		al Exclusion	1	<u>B</u>			nada de ma					
3:		3	Liven	ess		С							ão um proc	esso, não
4: 5:		4	Safety	7					e o mesmo, i oa acontecer		a regiao cri	uca.		
6:		5		ock-freedo:	 m	E			tentar entra		crítica. ele	acabará po	r entrar.	
7:		6		freedom		F							ito de passo	S.
8:		7		uction-free		G	Quan grand "prog	ndo os thro de, pelo mo gresso").	eads do pro enos um do	ograma exe s threads p	ecutarem p rogredirá	oor um ter (para uma	npo suficie definição se	ntemente ensata de
		8	Starva	ation-freed	om	Н	passo	os (limitado					imero neces s threads su	

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).