Pergunta 1



Considere os seguintes fragmentos de código. Selecione as afirmações verdadeiras, supondo threads concorrentes a executar partindo do estado inicial envolvendo contas c1, c2 e c3, com saldos iniciais de 100.

```
class Conta {
    int saldo;
    Lock l = new ReentrantLock();
    Condition c = l.newCondition();
}
void transfer(Conta a, Conta b, int quantia) throws InterruptedException {
    a.l.lock();
    b.l.lock();
    while (a.saldo < quantia)</pre>
        a.c.await();
    a.saldo -= quantia;
    b.saldo += quantia;
    b.c.signal();
    b.l.unlock();
    a.l.unlock();
void deposito(Conta a, int quantia) {
    a.l.lock();
    a.saldo += quantia;
    a.c.signalAll();
    a.l.unlock();
}
Respostas
```

Selecionadas:

Podem ficar thread(s) permanentemente bloqueadas com a execução concorrente (denotada por ||) das

transfer(c1, c2, 200) || transfer(c2, c3, 200) || { deposito(c2, 100); deposito(c1, 100) }

Podem ficar thread(s) permanentemente bloqueadas com a execução concorrente (denotada por ||) das três operações: transfer(c1, c2, 50) || transfer(c2, c3, 50) || transfer(c1, c3, 50) Podem ficar thread(s) permanentemente bloqueadas com a execução concorrente (denotada por ||) das três operações: transfer(c1, c2, 200) || transfer(c2, c3, 200) || { deposito(c2, 100); deposito(c1, 100) } Podem ficar thread(s) permanentemente bloqueadas com a execução concorrente (denotada por ||) das três operações: transfer(c1, c2, 50) || transfer(c2, c3, 50) || transfer(c1, c3, 50) Não podem ficar thread(s) permanentemente bloqueadas com a execução concorrente (denotada por ||) das quatro operações: transfer(c1, c2, 200) || transfer(c2, c3, 150) || transfer(c2, c4, 150) || deposito(c1, 100);

Podem ficar thread(s) permanentemente bloqueadas com a execução concorrente (denotada por ||) das três operações:

transfer(c3, c1, 50) || transfer(c1, c2, 50) || transfer(c2, c3, 50)

Pergunta 2

Respostas:



O protocolo 2-phase commit (2PC) obriga a escritas em disco (memória persistente):

Respostas Selecionadas: 👩 no coordenador antes de enviar a decisão no início da segunda fase

Respostas:

o no coordenador antes de enviar a decisão no início da segunda fase

no máximo uma vez no decurso de uma transação com sucesso

opara garantir que todos os participantes decidem o mesmo resultado no participante a seguir a enviar qualquer resposta na primeira fase

Pergunta 3



Considere o seguinte código-fonte que simula o comportamento de uma máquina de café. A máquina tem uma capacidade 🚨 máxima de 100 unidades, e disponibiliza dois métodos:

- tirarCafe(): remove da máquina uma unidade de café, bloqueando se esta estiver vazia;
- reabasterMaquina(N): abastece a máquina com N unidades de café.

Assuma que a máquina nunca deve ultrapassar o limite da sua capacidade. Considere também que múltiplas threads podem invocar o método tirarCafe mas apenas uma thread pode invocar o método reabastecerMaquina.

```
int quantidade = 0;
int capacidade = 100;
Lock lock = new ReentrantLock();
Condition cond1 = lock.newCondition();
Condition cond2 = lock.newCondition();
void tirarCafe () { void reabastecerMaquina (int unidades) {
  lock.lock();
                    lock.lock();
                     (3)
  quantidade--;
                     quantidade += unidades;
                     (4)
  (2)
  lock.unlock();
                     lock.unlock();
}
```

Selecione as opções que completam as funções de modo a garantir o funcionamento correto da máquina.

```
Respostas Selecionadas:
                         (1) if (quantidade==0) { cond1.await();}
                         (2) cond2.signal();
                          (3) if (quantidade + unidades > capacidade) { cond2.await(); }
                      (4) cond1.signalAll();
```

Respostas:

```
(1) while (quantidade==0) { cond1.await();}
   (2) cond2.signalAll();
   (3) while (quantidade + unidades > capacidade) { cond2.await(); }
(4) cond1.signalAll();
(1) if (quantidade==0) { cond1.await();}
(2) cond2.signal();
(3) if (quantidade + unidades > capacidade) { cond2.await(); }
(4) cond1.signalAll();
   (1) while (quantidade==0) { cond1.await();}
   (2) cond2.signal();
   (3) while (quantidade + unidades > capacidade) { cond2.await(); }
(4) cond1.signalAll();
(1) while (quantidade==0) { cond1.await();}
(2) cond2.signalAll();
(3) while (quantidade == capacidade) { cond2.await(); }
(4) cond1.signalAll();
```

Pergunta 4



A utilização de um serviço de nomes num sistema distribuído contribui para a transparência de localização num sistema 🔀 cliente-servidor...

Respostas:

- Respostas Selecionadas: 👩 porque o programa cliente não precisa de conhecer o nome lógico do servidor remoto porque o programa cliente não precisa de conhecer o nome lógico do servidor remoto porque o programa servidor não precisa de conhecer de antemão o endereço físico do cliente
 - 👩 porque o programa cliente não precisa de conhecer o endereço físico do servidor remoto
 - 👩 ao encapsular a tradução de endereços lógicos para endereços físicos

Pergunta 5



Considere um sistema distribuído em que há migração de código do servidor, que guarda e manipula estado persistente, para 🔀 um cliente interativo, com uma interface do utilizador. Esta migração:

Respostas Selecionadas:

- contribui principalmente para a redução da quantidade de dados transferidos na rede
- 🔇 contribui principalmente para a redução da latência percebida pelo utilizador
- 0

Respostas:

resulta num compromisso entre a eficiência de execução do código migrado e a segurança do servidor contribui principalmente para a redução da quantidade de dados transferidos na rede

🗸 contribui principalmente para a redução da latência percebida pelo utilizador dispensa a utilização de mecanismos de serialização de dados resulta num compromisso entre a eficiência de execução do código migrado e a segurança do servidor

Pergunta 6



Considere o seguinte código, em que os métodos serão usados por múltiplos threads concorrentes:

```
(1)_{\perp}
int get (int index) {
  (2)
  try {
     return lista.get(index);
  } finally {
    (3)
void put (int value) {
    lista.add(value);
 } finally {
```

List<Integer> lista = new ArrayList<>();

}

Indique quais as opções corretas que preenchem os blocos de código em falta e permitem um correto funcionamento deste programa.

```
Respostas
                         (1) ReadWriteLock lock = new ReentrantReadWriteLock();
Selecionadas:
                         (2) lock.readLock().lock();
                         (3) lock.readLock().unlock();
                         (4) lock.writeLock().lock();
                     (5) lock.writeLock().unlock();
                         (1) Lock wI = new ReentrantLock(); Lock rI = wI;
                         (2) wl.lock();
                         (3) wl.unlock();
                         (4) rl.lock();
                     (5) rl.unlock();
Respostas:
                     (1) Lock wI = new ReentrantLock(); Lock rI = new ReentrantLock();
                     (2) rl.lock();
                     (3) rl.unlock();
                     (4) wl.lock();
                     (5) wl.unlock();
                         (1) ReadWriteLock lock = new ReentrantReadWriteLock();
                         (2) lock.readLock().lock();
                         (3) lock.readLock().unlock();
                         (4) lock.writeLock().lock();
                     (5) lock.writeLock().unlock();
                     (1) ReadWriteLock lock = new ReentrantReadWriteLock(); Lock wl = lock.writeLock(); Lock rl =
                     lock.readLock();
                     (2) wl.lock();
                     (3) wl.unlock();
                     (4) rl.lock();
                     (5) rl.unlock();
                         (1) Lock wl = new ReentrantLock(); Lock rl = wl;
                         (2) wl.lock();
                         (3) wl.unlock();
                         (4) rl.lock();
                     (5) rl.unlock();
```

Pergunta 7



Considere o desempenho (performance) de programas concorrentes que usam primitivas de sincronização para delimitar e ✓ controlar o acesso a secções críticas.

duração da secção crítica para os leitores

Respostas Selecionadas: 👩 O desempenho depende da duração das secções críticas relativamente ao resto do programa

Respostas:

O desempenho depende da apenas do número de threads que são iniciados ao mesmo tempo A utilização de um *R/W lock* é vantajosa quando o número de acessos à secção crítica de escrita é muito maior que o número de acessos para leitura

maior que o número de acessos para leitura

O desempenho depende da duração das secções críticas relativamente ao resto do programa

A utilização de um *R/W lock* em vez de um *mutex* (e.g., ReentrantLock) é mais vantajosa quanto menor for a

Pergunta 8



Considere os seguintes excertos de um programa cliente-servidor. Considere ainda a existência de dois clientes que se conectam simultaneamente ao servidor e indique as afirmações verdadeiras.

```
Servidor
Cliente
BufferedReader in = new BufferedReader(
                                         while (true) {
       new InputStreamReader(
               socket.getInputStream()));
                                             Socket socket = ss.accept();
boolean connected = true;
                                             PrintWriter out = new PrintWriter(
                                                    socket.getOutputStream());
while (connected) {
                                             String lines[] = {"m1", "m2", "m3", "zero"};
   String line = in.readLine();
   if (line.equals("zero")) {
                                             for (String line : lines) {
       connected = false;
                                                 out.println(line);
   } else System.out.println(line);
                                                 out.flush();
```

