

1. [6] Implemente usando a linguagem Java o sincronizador *batch exchanger*, com os métodos apresentados em seguida.

```
public class BatchExchanger<T> {  
    public BatchExchanger(int batchSize);  
    public Optional<List<T>> deliverAndWait(T msg, long timeout) throws InterruptedException;  
}
```

O método **deliverAndWait** entrega uma mensagem ao sincronizador e espera até que estejam presentes **batchSize** mensagens, i.e., até que um lote de mensagens esteja completo, retornando todas as mensagens deste lote. Uma chamada a **deliverAndWait** pode terminar com: 1) retorno dum objecto **Optional** contendo uma lista com todas as mensagens do lote; 2) um objecto **Optional** vazio, caso o tempo de espera definido por **timeout** seja excedido sem que o lote esteja completo; 3) com o lançamento duma excepção do tipo **InterruptedException**, caso a *thread* seja interrompida enquanto em espera. Assumindo que as chamadas a **deliverAndWait** entregam mensagens distintas, o sincronizador deve garantir as seguintes propriedades: 1) caso a chamada ao método **deliverAndWait** acabe sem sucesso, então a mensagem entregue nesta chamada não pode ser retornada em nenhuma outra chamada a esse método; 2) caso a chamada ao método **deliverAndWait** acabe com sucesso, então a lista retornada contém a mensagem entregue; 3) sejam **C1** e **C2** quaisquer duas chamadas ao método **deliverAndWait** que terminaram com sucesso, se o retorno de **C1** contém a mensagem entregue por **C2** então o retorno de **C2** contém a mensagem entregue por **C1**.

2. [6] Realize usando a linguagem Java o sincronizador **NARYMessageQueue** com a interface apresentada em seguida.

```
public class NARYMessageQueue<T> {  
    public NARYMessageQueue<T>()  
    public void put(T msg);  
    public Optional<List<T>> get(int n, long timeout) throws InterruptedException;  
}
```

Este sincronizador implementa uma fila de mensagens em que a inserção é unária e não bloqueante; e a remoção é n-ária e potencialmente bloqueante. A atribuição das mensagens aos pedidos **get** segue a ordem FIFO (*first in first out*): se o pedido **G2** foi realizado depois do pedido **G1**, então o pedido **G2** só pode ser concluído com sucesso depois do pedido **G1** ser concluído (com sucesso ou insucesso). Uma chamada a **get** pode terminar com: 1) retorno dum objecto **Optional** contendo a lista com **n** mensagens; 2) um objecto **Optional** vazio, caso o tempo de espera definido por **timeout** seja excedido sem que o pedido seja concluído; 3) com o lançamento duma excepção do tipo **InterruptedException**, caso a *thread* seja interrompida enquanto em espera. Minimize o número de comutações de contexto.

3. [5] Considere a classe **ManualResetEvent** com os métodos apresentados em seguida. Cada instância pode estar num de dois estados: *set* e *clear*. Uma chamada ao método **Set** coloca a instância no estado *set*; uma chamada ao método **Clear** coloca a instância no estado *clear*. Uma chamada ao método **WaitAsync** retorna uma instância de **Task** que irá estar completa quando o estado for *set*, o que pode acontecer imediatamente ou algures no futuro.

```
public class ManualResetEvent
{
    public Task WaitAsync();
    public void Set();
    public void Clear();
}
```

- Implemente a classe **ManualResetEvent** com a interface apresentada.
 - Implemente a variante da classe **ManualResetEvent** em que o método **WaitAsync** é cancelável através de um *cancellation token* passado como parâmetro.
4. [3] Considere o seguinte método:

```
public static T[] Oper<T>(T[] xs, T[] ys)
{
    if(xs.Length != ys.Length) throw new ArgumentException("lengths must be equal");
    var res = new T[xs.Length];
    for (var i = 0; i < xs.Length; ++i)
    {
        res[i] = B(A(xs[i]), A(ys[i]));
    }

    return res;
}
```

Realize na linguagem C# a versão assíncrona do método **Oper**, seguindo o padrão TAP (*Task-based Asynchronous Pattern*). Assuma que tem à disposição versões assíncronas dos métodos **A** e **B**, que não produzem efeitos colaterais e podem ser chamados em concorrência. Tire partido do paralelismo potencial existente. Não é necessário suporte para cancelamento.

Duração: 2 horas
ISEL, 27 de julho de 2021