

Programação Concorrente

Teste Global de 1ª Época, Inverno de 2016/2017

1. [2.5] Considere a classe **UnsafeCyclicBarrier**, cuja implementação em *Java* se apresenta a seguir:

```
public class UnsafeCyclicBarrier {
    private final int partners;
    private int remaining, currentPhase;

    public UnsafeCyclicBarrier(int partners) {
        if (partners <= 0) throw new IllegalArgumentException();
        this.partners = this.remaining = partners;
    }

    public void signalAndAwait() {
        int phase = currentPhase;
        if (remaining == 0) throw new IllegalStateException();
        if (--remaining == 0) {
            remaining = partners; currentPhase++;
        } else {
            while (phase == currentPhase) Thread.yield();
        }
    }
}
```

Esta implementação reflete a semântica de sincronização de uma barreira cíclica (e.g., uma barreira que pode ser usada repetidamente para sincronizar o **mesmo grupo de threads**), contudo não é *thread-safe*. Implemente em *Java* ou em *C#*, sem utilizar *locks*, uma versão *thread-safe* deste sincronizador.

2. [3,5] Implemente em *C#* ou *Java*, com base nos monitores implícitos ou explícitos (*Java*), o sincronizador *advertising panel*, que suporta a afixação de mensagens publicitárias pelas *threads* editoras, que ficarão expostas para consumo, durante o intervalo de tempo especificado, por parte das *threads* consumidoras. A interface pública deste sincronizador em *C#* é a seguinte.

```
public class AdvertisingPanel<M> where M : class {
    public void Publish(M message, int exposureTime);
    public M Consume(int timeout);    // throws ThreadInterruptedException
}
```

A operação **Publish** publica uma mensagem publicitária definindo os respectivos conteúdo e tempo de exposição. O painel pode ter apenas uma mensagem afixada de cada vez, pelo que a publicação de uma mensagem pode substituir a mensagem exposta anteriormente. Sempre que é publicada uma mensagem, esta tem que ser obrigatoriamente entregue a todas as *threads* que se encontrem bloqueadas, mesmo quando o tempo de exposição da mensagem for zero (mensagens transitórias). As *threads* que pretendam consumir mensagens publicitárias invocam o método **Consume**, cuja execução poderá terminar: (1) devolvendo a instância do tipo *M* que contém uma mensagem publicitária válida; (2) devolvendo **null**, se expirar o intervalo de tempo especificado pelo argumento **timeout**, ou; (3) lançando **ThreadInterruptedException**, se a espera da *thread* for interrompida.

3. [4] Implemente em *C#* ou *Java*, com base nos monitores implícitos ou explícitos (*Java*), o sincronizador *cross exchanger*, cuja interface pública em *C#* é a seguinte.

```
public class CrossExchanger<T1,T2> where T1: class where T2: class {
    public T2 Exchange1(T1 mine, int timeout);    // throws ThreadInterruptedException
    public T1 Exchange2(T2 mine, int timeout);    // throws ThreadInterruptedException
}
```

O método **Exchange1** é chamado pelas *threads* que pretendem oferecer uma mensagem do tipo **T1** (através do parâmetro **mine**) e receber, através do valor de retorno do método, a mensagem **T2** oferecida pela *thread* com

que emparelharam. O método **Exchange2** tem uma semântica semelhante, com os tipos **T1** e **T2** trocados. Note que uma *thread* que chama **Exchange1** vai emparelhar com uma *thread* que chama **Exchange2** e vice-versa. Este emparelhamento também implica que se a *thread* A receber a mensagem oferecida pela *thread* B, então a *thread* B terá obrigatoriamente que receber a mensagem oferecida pela *thread* A. A execução dos métodos **Exchange1/2** poderá terminar: (1) devolvendo a instância do tipo **T2/T1** que contém a mensagem obtida na troca; (2) devolvendo **null**, se expirar o intervalo de tempo especificado pelo argumento **timeout**, ou; (3) lançando **ThreadInterruptedException**, se a espera da *thread* for interrompida.

4. [7] A interface **Services** define um conjunto de operações síncronas que envolvem comunicação com um sistema externo com latência na ordem dos segundos, que usam os tipos **A**, **B**, **C**, e **D** previamente definidos. Todas estas operações não alteram estado (local ou do sistema externo), contudo a sua execução pode resultar em exceção. O método estático **Run** executa uma sequência destas operações, produzindo um resultado final ou exceção.

```
public class Execute {
    public interface Services {
        A Oper1();
        B Oper2(A a);
        C Oper3(A a);
        D Oper4(B b, C c);
    }

    public static D Run(Services svc) {
        var a = svc.Oper1();
        return svc.Oper4(svc.Oper2(a), svc.Oper3(a));
    }
}
```

- a) [3,5] A classe **APMExecute** será a variante assíncrona de **Execute** ao estilo *Asynchronous Programming Model* (APM). Implemente os métodos **BeginRun** e **EndRun** que usam a interface **APMServices** (variante APM de **Services** que não tem de apresentar). A implementação deve exprimir o paralelismo potencial que existe no método **Run**.
NOTA: não pode usar a TPL e só se admitem esperas de controlo dentro das operações **End**, estritamente onde o APM o exige e deve considerar a ocorrência de exceções.
- b) [3,5] A classe **TAPExecute** será a variante assíncrona de **Execute**, ao estilo *Task based Asynchronous Pattern* (TAP). Usando a funcionalidade oferecida pela *Task Parallel Library* (TPL) ou pelos métodos **async** do C#, implemente o método **RunAsync**, que usa a interface **TAPServices** (variante TAP de **Services** que não tem de apresentar). A implementação deve exprimir o paralelismo potencial que existe no método **Run**.
NOTA: na implementação não se admite a utilização de operações com bloqueios de controlo e pode ignorar a ocorrência de exceções.
5. [3] Usando os mecanismos disponíveis na *Task Parallel Library*, implemente uma versão do método estático **MapSelectedItems** que tire partido de todos os *cores* de processamento disponíveis no computador. Este método retorna o resultado da transformação (*mapping*) de todos os elementos de um enumerado que satisfaçam um dado predicado. Tenha em consideração que o processamento dos elementos do enumerado pode ser executado em paralelo, que a operação de transformação é aquela que concentra a maior componente de processamento, que a operação do método deve poder ser cancelada e que a ordem dos elementos na lista resultante não é relevante.

```
public static List<O> MapSelectedItems<I,O>(IEnumerable<I> items, Predicate<I> selector,
                                           Func<I,O> mapper, CancellationToken ctoken) {
    var result = new List<O>();
    foreach(I item in items) {
        ctoken.ThrowIfCancellationRequested();
        if (selector(item)) result.Add(mapper(item));
    }
    return result;
}
```

Duração: 2 horas e 30 minutos
ISEL, 3 de Fevereiro de 2017