

1. [6] Realize o sincronizador **SemaphoreWithWaitFull**, que representa um semáforo com aquisição e libertação unária, sem garantia de ordem na atribuição de unidades e com a interface apresentada em seguida

```
public class SemaphoreWithWaitFull<E> {  
    public SemaphoreWithWaitFull(int initialUnits);  
    public boolean acquireSingle(long timeout) throws InterruptedException;  
    public void releaseSingle();  
    public boolean waitFull(long timeout) throws InterruptedException;  
}
```

O método **waitFull** deve ficar bloqueado enquanto o número de unidades disponíveis for menor que o valor inicial ou existirem consumidores em espera (i.e. chamadas a **acquireSingle** pendentes). Isto é, sempre que o semáforo passe por um estado em que o número de unidades for igual ao inicial e não existir nenhum consumidor em espera, deve ser realizado o desbloqueio e retorno com sucesso de todas as chamadas de **waitFull** pendentes nesse momento.

Os restantes métodos, **acquireSingle** e **releaseSingle**, tem o comportamento típico de um semáforo unário sem garantia de ordem.

2. [6] Realize o sincronizador *broadcast box* cuja interface pública, em *Java*, é a seguinte:

```
public class BroadcastBox<E> {  
    public int deliverToAll(E message, long timeout) throws InterruptedException;  
    public Optional<E> receive(long timeout) throws InterruptedException;  
}
```

O método **deliverToAll** entrega uma mensagem a *todos* os consumidores à espera de receber mensagem nesse momento. Caso não exista nenhum consumidor, aguarda no máximo **timeout** milissegundos até que exista pelo menos um consumidor presente. Este método retorna o número exacto de consumidores que receberam a mensagem, que pode ser zero em caso de *timeout*, ou lança **InterruptedException** se a espera da *thread* for interrompida. O método **receive** permite receber uma mensagem, e termina: (a) com sucesso, retornado um **Optional** com a mensagem recebida; (b) retornando **Optional.empty()** se for excedido o limite especificado para o tempo de espera, e; (c) lançando **InterruptedException** quando a espera da *thread* é interrompida.

3. [3] Considere o seguinte método:

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

    return acc;
}
```

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 chamadas em concorrência. Assuma também que tem à disposição a versão assíncrona do método **C**, e que esta não é associativa. Tire partido do paralelismo potencial existente. Não é necessário suporte para cancelamento.

4. [5] Considere a classe **CountdownLatch** com os métodos apresentados em seguida. Cada instância possui um valor de contagem que apenas pode ser decrementado, através do método **Decrement**. Uma chamada ao método **WaitAsync** retorna uma **Task** que é completada com sucesso quando o valor de contagem for zero.

```
public class CountdownLatch
{
    public CountdownLatch(int initialCount)
    public Task WaitAsync();
    public void Decrement();
}
```

- Implemente a classe **CountdownLatch** com a interface apresentada.
- Implemente a variante da classe **CountdownLatch** em que o método **WaitAsync** é cancelável através de um *cancellation token* passado como parâmetro.