

# INE5410

## Laboratório 1 - Thread

Prof. Lau Cheuk Lung

[Departamento de Informática e Estatística](#)  
[Universidade Federal de Santa Catarina](#)

[INE5645](#) | [Descrição](#) | [Implementação](#) | [Apresentação](#) | [Dúvidas](#)

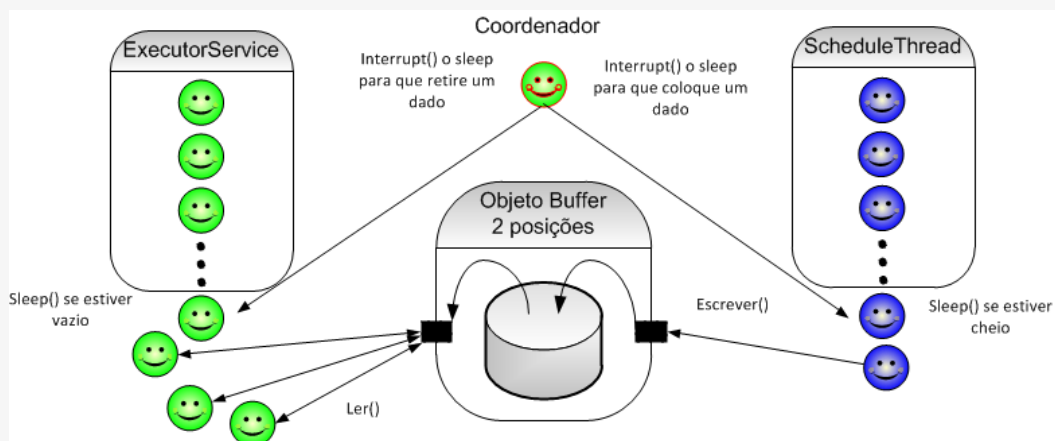
### Descrição

Nesta atividade de laboratório você deve implementar um sistema Escritor/Leitor, sem nenhuma mecanismos de controle de concorrência do Java (Monitores, Locks ou Semáforos). As threads Azul são responsáveis por produzir um dado inteiro (aleatório) e colocar no buffer de duas posições apenas. As threads Verde são responsáveis por consumir esses dados, removendo-os do buffer e setando para zero (vazio).

Quando um thread Azul tentar colocar um dado no buffer e esse se encontrar cheio, este deve dormir por 60 segundos. Quando uma thread Verde tentar consumir um dado do buffer e este se encontrar vazio (ambas posições em zero), esta thread deve dormir por 60 segundos.

O ScheduleThread deve controlar 100 threads produtor (Azul), lançando uma a cada 100ms.

O ExecutorService deve controlar 100 threads e deixar em estado de pronto apenas 4 threads por vez.



Neste modelo, existe a figura de um coordenador que avisa as threads Verde quando o buffer não está vazio e as threads Azul quando o buffer não está cheio. Esse coordenador faz esse aviso interrompendo as threads que estão dormindo usando o método `interrupt()`. Para isso, essa thread coordenador deve ter, de alguma forma, acesso a referência de todas as threads Azul e Verde do sistema.

### Implementação

Implemente o Coordenador de duas formas, uma como objeto simples e outra como uma thread.

O buffer pode ser implementado, por exemplo, como um array simples de duas posições para variáveis inteiras.

Como objeto, deve ter dois métodos uma para ser avisado quando o buffer não está vazio (`bufferNaoVazio()`) e outra quando não está mais cheio (`bufferNaoCheio()`). Por exemplo, quando uma thread Azul coloca um dados no buffer ele invoca o método `bufferNaoVazio()` no objeto Coordenador e este invoca `interrupt` nas threads Verde que estão dormindo, para que estes interrompam seus sonos e tentem consumir um dado, se não conseguirem volta a dormir. De forma similar, quando um thread Verde consome um dado ele invoca o método `bufferNaoCheio()` no objeto Coordenador para que este acorde as threads Azul que estiverem dormindo para que produzam um dados. Se uma thread tentar inserir um dado no buffer cheio ele volta a dormir.

Como uma thread, neste caso, a thread Coordenado não precisa ser avisada quando o buffer não está vazio ou cheio. Ela mesma fica monitorando o buffer a cada 150ms para verificar se o mesmo está cheio ou vazio e tomando as devidas providências, invocando o método `interrupt()` nas threads Azul ou Verde, para cada situação.

Crie 100 thread e use `ExecutorService exec = Executors.newFixedThreadPool(4)` para simular a liberação de 4 threads por vez.

Se preciso for, altere os tempo de sono (`sleep`) e/ou a taxa de liberação das threads Azul ou Verde para que o coordenador invoque o método `interrupt()` tanto nas threads Azul como Verde.

---

## Apresentação

A atividade pode ser desenvolvida dupla. Em caso de cópia do código de outro aluno, ambos terão nota igual a **zero**.

O programa deverá ser apresentado ao professor no laboratório **até o dia 23/04**. Será verificado o funcionamento do programa e em seguida os alunos devem responder a questões sobre a forma como foram utilizados *threads* e monitores no programa. **Trabalho não entregue no prazo terão 2 pontos descontados por semana de atraso. Após duas semanas de atraso o trabalho não será mais aceito.**

---

## Dúvidas

### Atendimento aos Alunos

- Horário: Quartas-feiras das 16:00 às 17:40.
- Local: Prédio do INE - Sala 305.

### E-Mail

`lau.lung@inf.ufsc.br` (turma A)

---

Mantida por [Lau Cheuk Lung](#). Atualizada em 08/04/2014.