

Colocando em Prática os Conceitos

Primeiro Exemplo

- Programa da aula passada
 - Demonstra técnicas básicas de multithreading
 - Cria uma classe derivada de **Thread**
 - Usa o método **sleep**
 - Visão geral
 - O programa cria 4 threads, que dormem por uma quantidade aleatória de tempo
 - Depois que acabam de dormir, escrevem seu nome

Primeiro Exemplo

- O Programa tem duas classes
 - **PrintThread**
 - Derivada de **Thread**
 - Variável de instância **sleepTime**
 - **ThreadTester**
 - Cria 4 objetos **PrintThread**
- Ambas estão no mesmo arquivo **ThreadTester.java** (abrir, olhar, executar e ver o resultado)

```

1 // ThreadTester.java
2 // Mostra múltiplas threads escrevendo em diferentes intervalos.
3
4 public class ThreadTester {
5     public static void main( String args[] )
6     {
7         PrintThread thread1, thread2, thread3, thread4;
8
9         thread1 = new PrintThread( "thread1" );
10        thread2 = new PrintThread( "thread2" );
11        thread3 = new PrintThread( "thread3" );
12        thread4 = new PrintThread( "thread4" );
13
14        System.err.println( "\nIniciando threads" );
15
16        thread1.start();
17        thread2.start();
18        thread3.start();
19        thread4.start();
20
21        System.err.println( "Threads started\n" );
22    }
23 }
24
25 class PrintThread extends Thread {
26     private int sleepTime;
27
28     // construtor PrintThread atribui nome a thread chamando
29     // construtor Thread

```

```

30 public PrintThread( String name )
31 {
32     super( name );
33
34     // dorme entre 0 e 5 segundos
35     sleepTime = (int) ( Math.random() * 5000 );
36
37     System.err.println( "Name: " + getName() + "
38                        ", dorme: " + sleepTime );
39 }
40
41 // executa a thread
42 public void run()
43 {
44     // coloca thread para dormir por um intervalo aleatório
45     try {
46         System.err.println( getName() + " indo dormir" );
47         Thread.sleep( sleepTime );
48     }
49     catch ( InterruptedException exception ) {
50         System.err.println( exception.toString() );
51     }
52
53     // escreve nome da thread
54     System.err.println( getName() + " terminou de dormir" );
55 }
56 }

```

Chamar this.getName ()
tem o mesmo efeito

```

Name: thread1; dorme: 1653
Name: thread2; dorme: 2910
Name: thread3; dorme: 4436
Name: thread4; dorme: 201

```

Iniciando threads
Threads started

```

thread1 indo dormir
thread2 indo dormir
thread3 indo dormir
thread4 indo dormir
thread4 terminou de dormir
thread1 terminou de dormir
thread2 terminou de dormir
thread3 terminou de dormir

```

Exemplo de Saída do
Programa

```

Name: thread1; dorme: 3876
Name: thread2; dorme: 64
Name: thread3; dorme: 1752
Name: thread4; dorme: 3120

```

Iniciando threads
Threads started

```

thread2 indo dormir
thread4 indo dormir
thread1 indo dormir
thread3 indo dormir
thread2 terminou de dormir
thread3 terminou de dormir
thread4 terminou de dormir
thread1 terminou de dormir

```

Exercício passado em sala

- Modificar o programa anterior para criar 5 threads em vez de 4
 - Configuradas com diferentes prioridades
 - Método setPriority
 - Valores de 1 a 10
- Cada thread, ao ser disparada, dorme por um período aleatório e ao acordar escreve:
 - Seu nome, seu ID e o tempo durante o qual dormiu

Exercício passado em sala

- Obs.: quem fez vai observar que as prioridades não farão diferença na execução. Por que?
 - As threads executam tarefas muito simples, que não consomem tempo de processador

Exercício passado em sala

- Na JVM rodando em Windows/Linux, as threads são escalonadas de forma preemptiva seguindo a metodologia "round-robin"
 - Isso quer dizer que o escalonador pode pausá-las e dar tempo para outra thread ser executada
- O tempo que cada thread recebe para processar se dá conforme a **prioridade** que ela possui, ou seja, threads com prioridade mais alta **ganham mais** tempo para processar e são escalonadas **com mais frequência** do que as outras
- Para observarmos alguma diferença entre as threads com diferentes prioridades, podemos incluir uma **operação** no método run (por ex loop para incrementar um contador – ver ThreadTester2)

Segundo Exemplo

- Abra o arquivo OlaThread.java e observe seu código
- Compile e execute o programa várias vezes, e observe os resultados impressos.

Segundo Exemplo

```
class Ola extends Thread {
    String msg;
    //--construtor
    public Ola(String m) {
        msg = m;
    }
    //--metodo executado pela thread ao ser iniciada
    public void run() {
        System.out.println(msg);
    }
}

//fim da classe thread
//--classe com o metodo main
class OlaThread {
    static final int N = 10;
    public static void main (String[] args) {
        //--cria um vetor de threads
        Thread[] threads = new Thread[N];
    }
}
```

Segundo Exemplo

```
//Cria threads usando a classe que estende Thread
for (int i=0; i<threads.length; i++) {
    final String m = "Ola da thread " + i;
    threads[i] = new Ola(m);
}

//Inicia as threads
for (int i=0; i<threads.length; i++) {
    threads[i].start();
}

//PASSO extra: espera pelo termino de todas as threads
for (int i=0; i<threads.length; i++) {
    try { threads[i].join(); }
    catch (InterruptedException e) { return; }
}

System.out.println("Terminou");
}}
```

Observe o que acontece se você remover o passo extra

Usando a Interface

Runnable para criar e lançar Threads

- Programa para criar e executar três threads:
 - A primeira thread escreve a letra *a* 100 vezes.
 - A segunda thread escreve a letra *b* 100 vezes.
 - A terceira thread escreve os números inteiros de 1 até 100.

`TaskThreadDemo`

13

Usando a Interface

Runnable para criar e lançar Threads

- Segundo Exemplo - Abra o arquivo `HelloThread.java`, leia o programa e tente entender o que ele faz
 - Compile o programa
 - Execute o programa várias vezes e observe os resultados impressos na tela
 - Há mudanças na ordem de execução das threads? Se sim, por que isso ocorre?

Usando o método estático sleep(milliseconds)

- O método `sleep(long mills)` coloca a thread para dormir pelo intervalo de tempo especificado (em milissegundos)
- Por exemplo, veja o que ocorre se você modificar o código das linhas abaixo (método `run` da classe interna `PrintNum` de `TaskThreadDemo.java`) como segue:

```
public void run() {
    for (int i = 1; i <= lastNum; i++) {
        System.out.print(" " + i);
        try {
            if (i >= 50) Thread.sleep(2000);
        }
        catch (InterruptedException ex) {
        }
    }
}
```

`TaskThreadDemoSleep`

Toda vez que um número (≥ 50) for escrito, a thread `Print100` é colocada para dormir por 2000 ms.

13

Usando o método estático sleep(milliseconds)

- Execute a classe `TaskThreadDemoSleep`
- Observou alguma diferença em relação a execução da classe anterior? (`TaskThreadDemo`)
- Alguém saberia porque?

Aumente o valor de 2000 para 20000 por exemplo

O método estático yield()

- Você pode usar o método yield() para liberar temporariamente o processador para outras threads
- Modifique o mesmo Código do exemplo anterior do programa TaskThreadDemo.java como segue:

```
public void run() {
    for (int i = 1; i <= lastNum; i++) {
        System.out.print(" " + i);
        Thread.yield();
    }
}
```

- Toda vez que um número é escrito, a thread print100 cede a vez. Então, os números são impressos após os caracteres.

17

sleep vs. yield

Há uma grande diferença entre os dois métodos

- Chamar o método sleep coloca a thread atualmente em execução no estado **bloqueada**
- Chamar o método yield não coloca a thread chamadora no estado bloqueada
 - Ele simplesmente deixa o escalonador entrar em ação e escolher outra thread para executar.
 - Pode acontecer que a thread chamadora seja selecionada para ser executada novamente -> isso acontece quando ela tem uma prioridade maior do que todas as outras threads executáveis.

18

O método join()

- Você pode usar o método join () para forçar uma thread a esperar por outra thread para finalizar
- Por ex, modifique o código das mesmas linhas do exemplo anterior como segue:

```
public void run(){
    Thread thread4 = new Thread(new PrintChar('c', 60));
    thread4.start();
    try {
        for (int i = 1; i < lastNum; i++){
            System.out.print(" " + i);
            if (i == 50) thread4.join();
        }
    } catch (InterruptedException ex) {
    }
}
```

Os números
depois de 50 são
escritos somente
depois que a
thread4 tiver
terminado

TaskThreadDemoJoin

O método join()

- Como segundo exemplo, abra novamente o arquivo HelloThread.java,
 - Descomente as linhas correspondentes ao PASSO extra e compile o programa novamente
- Execute o programa várias vezes e observe os resultados impressos na tela. Qual alteração na execução da aplicação pode ser observada e por que ela ocorre?

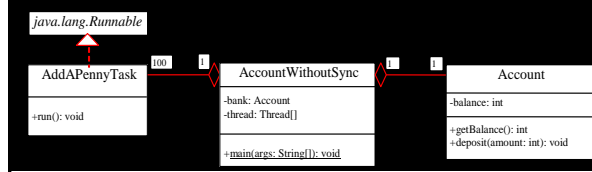
Sincronização de Threads em Java

Sincronização de Threads

- Como vimos, um recurso compartilhado pode ser corrompido se for acessado simultaneamente por múltiplas threads
 - Por exemplo, duas threads não sincronizadas acessando a mesma conta bancária podem causar conflitos

Ilustrando Conflito sobre um Recurso

- Objetivo: escrever um programa que demonstre o problema do conflito sobre recursos
- Suponha que você crie e inicie cem threads, cada uma das quais adicionando um centavo a uma conta
- Suponha que a conta esteja inicialmente vazia



Ilustrando Conflito sobre um Recurso

AccountWithoutSync2

Execute o programa e veja o resultado!

```

C:\book>java AccountWithoutSync
What is balance ? 5
C:\book>java AccountWithoutSync
What is balance ? 4
C:\book>java AccountWithoutSync
What is balance ? ?
C:\book>
  
```

A classe Account

```
// classe interna representando um objeto conta (Account)
private static class Account {
    private int balance = 0;
    public int getBalance() { return balance; }
    public void deposit(int amount) {
        int newBalance = balance + amount;
        // atraso deliberadamente adicionado para ampliar o problema de corrupção de dados
        try {
            Thread.sleep(1);
        } catch (InterruptedException ex) { }
        balance = newBalance;
    } } }
```

A classe AddAPennyThread

```
// uma thread para adicionar um centavo (penny) a conta
private static class AddAPennyThread implements Runnable {
    public void run() {
        account.deposit(1);
    }
}
```

Atenção para o escopo do objeto account

A classe AccountWithoutSync

```
import java.util.concurrent.*;
public class AccountWithoutSync2 {
    private static Account account = new Account();
    public static void main(String[] args) {
        //Cria vetor de 100 threads
        Thread[] threads = new Thread[100];
        //Instancia cada thread passando o objeto Runnable do tipo AddAPennyThread
        for (int i=0; i<threads.length; i++) {
            threads[i] = new Thread(new AddAPennyThread()); }

        //Inicia as threads
        for (int i=0; i<threads.length; i++) {
            threads[i].start(); }
    }
}
```

A classe AccountWithoutSync

```
// espera até todas as threads terem acabado
for (int i=0; i<threads.length; i++) {
    try { threads[i].join(); }
    catch (InterruptedException e) { return; }
} //escreve o saldo ao final
System.out.println("What is balance ? " + account.getBalance());

}
```

Execute e veja o resultado

Condição de Corrida

- O que causou o erro no exemplo? Aqui está um cenário possível:

Step	balance	Task 1	Task 2
1	0	<code>newBalance = balance + 1;</code>	
2	0		<code>newBalance = balance + 1;</code>
3	1	<code>balance = newBalance;</code>	
4	1		<code>balance = newBalance;</code>

Lembrando que `balance` é uma variável (recurso) compartilhada pelas threads, pois é atributo de `Account`

Condição de Corrida

- O efeito desse cenário é que a Tarefa 1 não fez nada, porque na Etapa 4 a Tarefa 2 substituiu o resultado da Tarefa 1
- Obviamente, o problema é que a Tarefa 1 e a Tarefa 2 estão acessando um recurso comum, dessa forma gerando conflitos
 - Problema comum conhecido como condição de corrida
- Diz-se que uma classe é **thread-safe** se um objeto da classe não causar uma condição de corrida na presença de múltiplas threads
- Conforme demonstrado no exemplo, a classe `Account` **não é thread-safe**.

A palavra-chave `synchronized`

- Para evitar conflitos sobre recursos, é necessário evitar que mais de uma thread entrem simultaneamente em uma determinada parte do programa -> conhecida como **região crítica**
- Qual a região crítica no exemplo?

o método `deposit`

A palavra-chave `synchronized`

- Há várias maneiras de corrigir o problema no exemplo
- Uma possível abordagem é tornar a classe `Account` thread-safe adicionando a palavra-chave `synchronized` no método `deposit`
 - sincroniza o método de modo que **apenas uma thread** possa acessá-lo por vez:

```
public synchronized void deposit(double amount)
```


Sincronizando métodos de instância e métodos estáticos

- Um método sincronizado **adquire um bloqueio** (lock) antes de ser executado.
- No caso de um método de instância, o bloqueio está no **objeto** para o qual o método foi invocado.
- No caso de um método estático, o bloqueio está na **classe**.
- Se uma thread invoca um método de instância sincronizado em um objeto, o bloqueio desse objeto é adquirido primeiro, então o método é executado e, finalmente, o bloqueio é liberado
 - Outra thread invocando o mesmo método desse objeto é bloqueada até o bloqueio ser liberado.

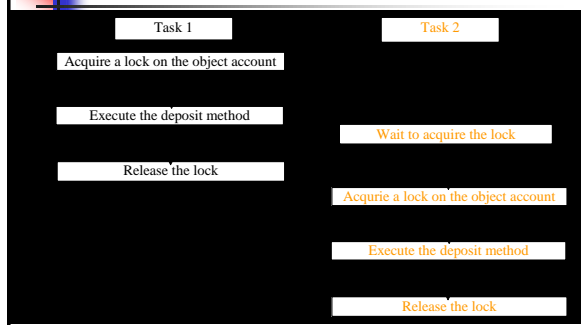
Sincronizando métodos de instância e métodos estáticos

- Se uma thread invoca um método estático sincronizado em um objeto, o bloqueio da respectiva classe é primeiro adquirido, então o método é executado e, finalmente, o bloqueio é liberado
 - Outra thread invocando o mesmo método dessa classe é bloqueada até o bloqueio ser liberado

Sincronizando métodos de instância e métodos estáticos

- Com o método `deposit` sendo sincronizado, o cenário anterior não ocorre.
- Se a Tarefa 2 começar a entrar no método e a Tarefa 1 já estiver executando o método, a Tarefa 2 é bloqueada até que a Tarefa 1 termine a execução do método.
- Faça a alteração sugerida no código e observe o resultado!

Sincronizando métodos de instância e métodos estáticos



Blocos sincronizados

- Invocar um método de instância sincronizada de um objeto adquire um bloqueio **sobre o objeto** e invocar um método estático sincronizado de uma classe adquire um bloqueio **sobre a classe**
- Um comando `synchronized` pode ser usado para adquirir um bloqueio em qualquer objeto, não apenas **neste** objeto, ao executar um bloco de código em um método
 - Este bloco é referido como um bloco sincronizado (`synchronized`)

Blocos sincronizados

- A forma geral de um bloco sincronizado é a seguinte:

```
synchronized (expr) {
    statements;
}
```

- A expressão `expr` referencia um dado objeto a ser sincronizado
- Se o objeto já estiver sendo usado por outra thread (que detém o lock), a thread em questão fica bloqueada até o lock ser liberado
- Quando um lock for obtido sobre o objeto, os comandos no bloco sincronizado são executados, e a seguir o lock é liberado

Blocos X métodos sincronizados

- Qualquer método de instância sincronizado pode ser convertido em um bloco sincronizado
- Suponha o seguinte método de instância sincronizado:

```
public synchronized void xMethod() {
    // method body
}
```

- Este método é equivalente a

```
public void xMethod() {
    synchronized (this) {
        // method body
    }
}
```

MAIS SOBRE ISSO NA AULA QUE VEM!