



23

Multithreading



OBJETIVOS

- Neste capítulo, você aprenderá:
- O que são as threads e por que elas são úteis.
- Como as threads permitem gerenciar atividades concorrentes.
- O ciclo de vida de uma thread.
- Prioridades e agendamento de threads.
- Como criar e executar Runnable's.
- Sincronismo de threads.
- O que são relacionamentos produtor/consumidor e como são implementados com multithreading.
- Como exibir a saída de múltiplas threads em uma GUI Swing.



23.1 Introdução

- **Multithreading:**
 - Fornece múltiplas threads de execução para a aplicação.
 - Permite que programas realizem tarefas *concorrentemente*.
 - Com frequência, exige que o programador sincronize as threads para que funcionem corretamente.



Dica de desempenho 23.1

Um problema com aplicativos de uma única thread é que atividades longas devem ser concluídas antes que outras atividades se iniciem. Em um aplicativo com múltiplas threads, as threads podem ser distribuídas por múltiplos processadores (se estiverem disponíveis) de modo que múltiplas tarefas são realizadas concorrentemente e o aplicativo pode operar de modo mais eficiente.

Multithreading também pode aumentar o desempenho em sistemas de um único processador que simula a concorrência — quando uma thread não puder prosseguir, outra pode utilizar o processador.



Dica de portabilidade 23.1

Ao contrário das linguagens que não têm capacidades de multithreading integradas (como C e C++) e, portanto, devem fazer chamadas não-portáveis para primitivos de multithreading do sistema operacional, o Java inclui primitivos de multithreading como parte da própria linguagem e de suas bibliotecas. Isso facilita a manipulação de threads de maneira portátil entre plataformas.



23.2 Estados de thread: Classe Thread

- **Estados de thread:**
 - **Estado *novo*:**
 - Uma nova thread inicia seu ciclo de vida no estado *novo*.
 - Permanece nesse estado até o programa iniciar a thread, colocando-a no estado *executável*
 - **Estado *executável*:**
 - Uma thread que entra nesse estado está executando sua tarefa.
 - **Estado *em espera*:**
 - Uma thread entra nesse estado a fim de esperar que uma outra thread realize uma tarefa.



23.2 Estados de thread: Classe Thread (*Continuação*)

- **Estados de thread:**
 - Estado de *espera cronometrada*:
 - Uma thread entra nesse estado para esperar uma outra thread ou para transcorrer um determinado período de tempo.
 - Uma thread nesse estado retorna ao estado *executável* quando ela é sinalizada por uma outra thread ou quando o intervalo de tempo especificado expirar.
 - Estado *terminado*:
 - Uma thread *executável* entra nesse estado quando completa sua tarefa.



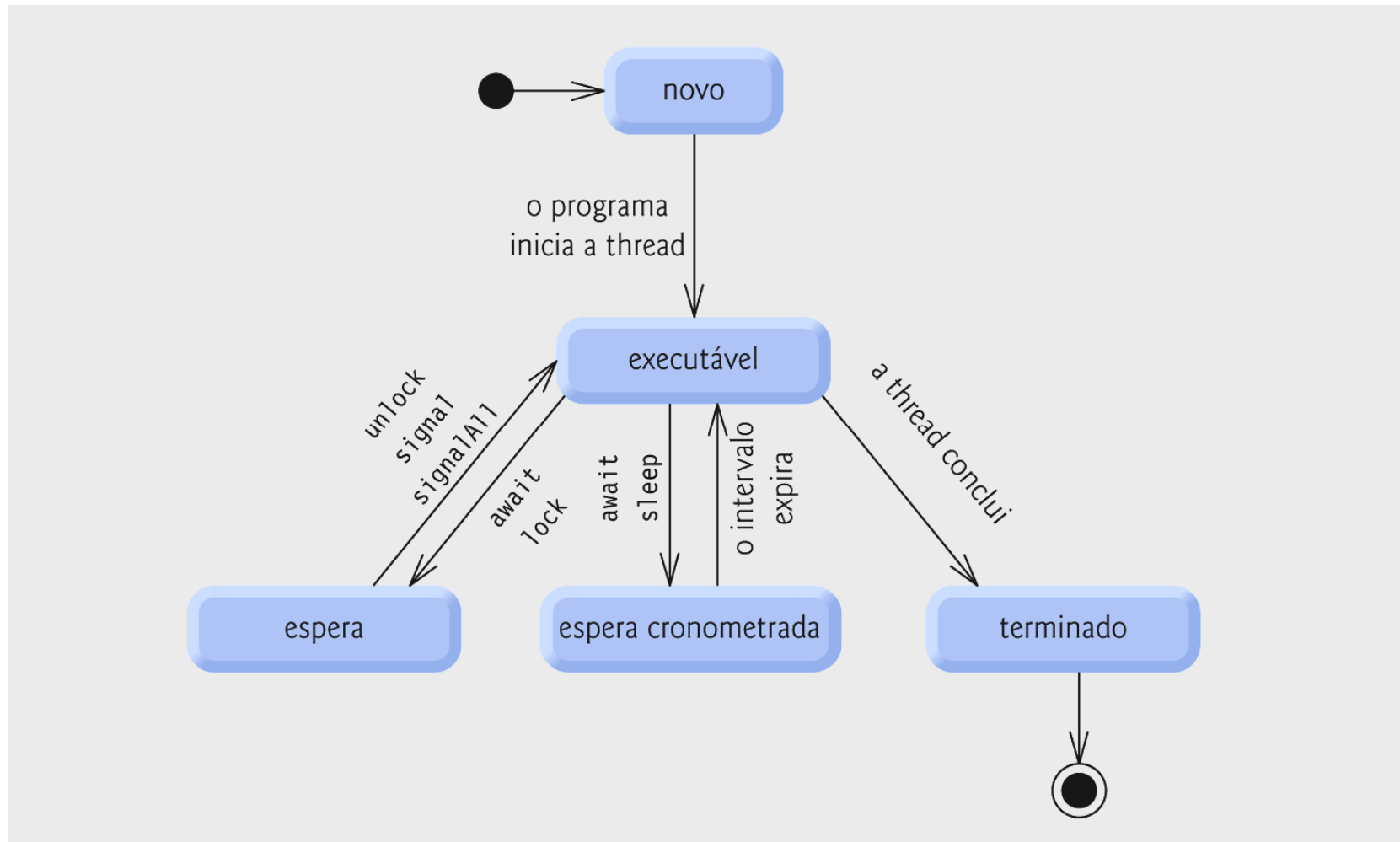


Figura 23.1 | Diagrama de estado do ciclo de vida da thread.



23.2 Estados de thread: Classe Thread (*Continuação*)

- **Visão do sistema operacional do estado *executável*:**
 - Estado *pronto*:
 - Uma thread nesse estado não está esperando uma outra thread, mas está esperando que o sistema operacional atribua a thread a um processador.
 - Estado *em execução*:
 - Uma thread nesse estado tem atualmente um processador e está executando.
 - Uma thread no estado *em execução* freqüentemente utiliza uma pequena quantidade de tempo de processador chamada fração de tempo, ou *quantum*, antes de migrar de volta para o estado *pronto*.



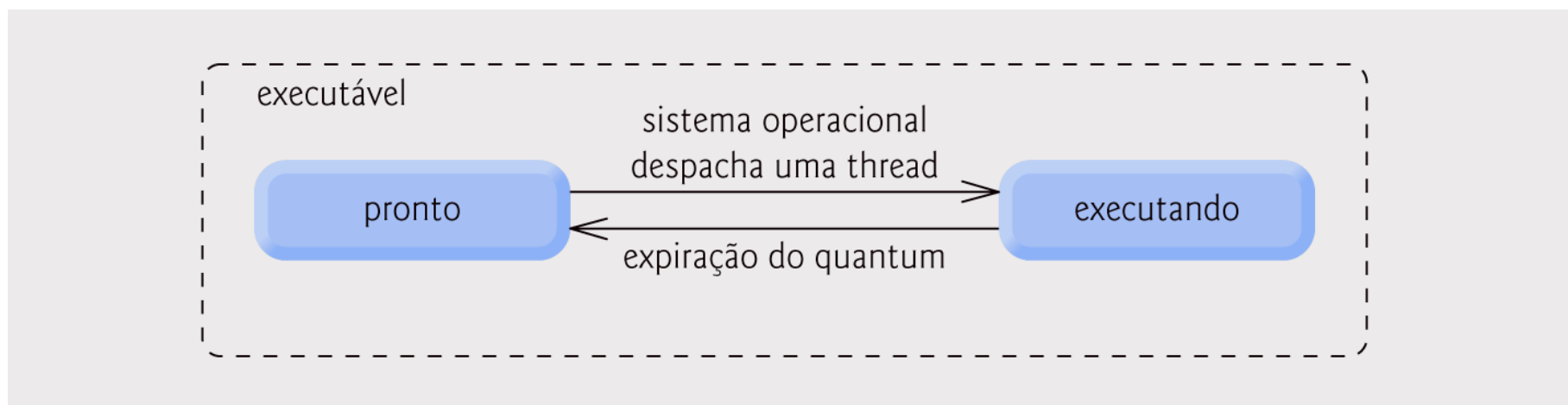


Figura 23.2 | Visualização interna do sistema operacional do estado executável do Java.



23.3 Prioridades de thread e agendamento de thread

- **Prioridades:**

- Cada thread Java tem uma prioridade.
- As prioridades do Java estão no intervalo entre `MIN_PRIORITY` (uma constante de 1) e `MAX_PRIORITY` (uma constante de 10).
- As threads com uma prioridade mais alta são mais importantes e terão um processador alocado antes das threads com uma prioridade mais baixa.
- A prioridade-padrão é `NORM_PRIORITY` (uma constante de 5).



23.3 Prioridades de thread e agendamento de thread (*Cont.*)

- **Agendador de thread:**
 - Determina qual thread é executada em seguida.
 - Uma implementação simples executa threads com a mesma prioridade no estilo *rodízio*.
 - Threads de prioridade mais alta podem fazer preempção da thread atualmente *em execução*.
 - Em alguns casos, as threads de prioridade alta podem adiar indefinidamente threads de prioridade mais baixa — o que também é conhecido como *inanição*.



Dica de portabilidade 23.2

O agendamento de thread é dependente de plataforma — um aplicativo que utiliza multithreading poderia comportar-se diferentemente em implementações separadas do Java.



Dica de portabilidade 23.3

Ao projetar applets e aplicativos que utilizam threads, você deve considerar as capacidades de threading de todas as plataformas em que as applets e os aplicativos serão executados.



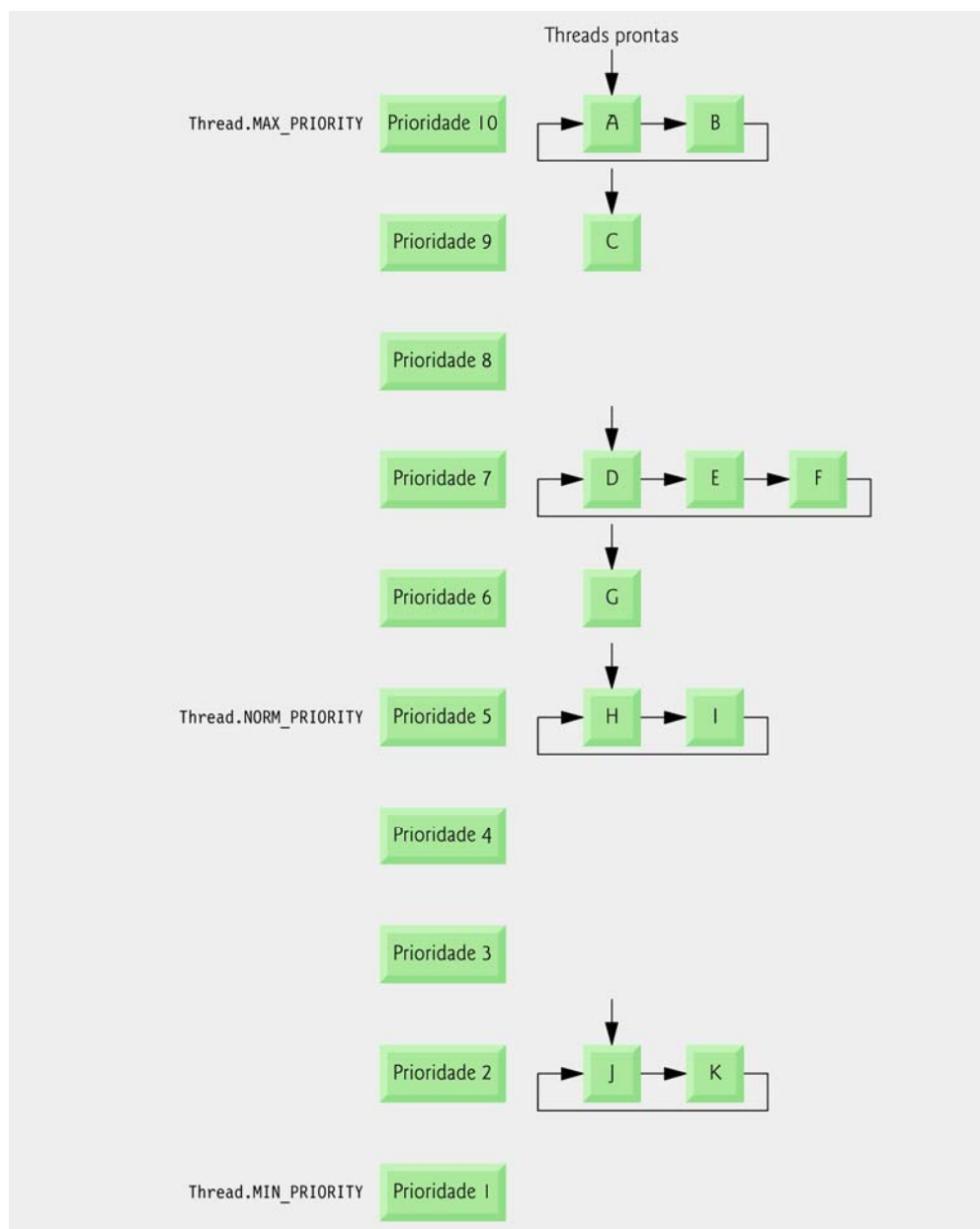


Figura 23.3 | Agendamento de prioridade de threads.



23.4 Criando e executando threads

- A interface **Runnable** é:
 - Meio preferido de criar um aplicativo com multithreads.
 - Declara o método **run**.
 - Executado por um objeto que implementa a interface **Executor**.
- Interface **Executor**:
 - Declara o método **execute**.
 - Cria e gerencia um grupo de threads chamado *pool de threads*.



23.4 Criando e executando threads (*Continuação*)

- **Interface ExecutorService:**
 - É uma subinterface de `Executor` que declara outros métodos para gerenciar o ciclo de vida de um `Executor`.
 - Pode ser criada utilizando os métodos `Static` da classe `Executors`.
 - O método `shutdown` finaliza as threads quando as tarefas são concluídas.
- **Classe `Executors`:**
 - O método `newFixedThreadPool` cria um pool que consiste em um número fixo de threads.
 - O método `newCachedThreadPool` cria um pool que cria novas threads conforme necessário.



Resumo

PrintTask.java

```
1 // Fig. 23.4: PrintTask.java
2 // Classe PrintTask dorme por um tempo aleatório de 0 a 5 segundos
3 import java.util.Random;
4
5 class PrintTask implements Runnable
6 {
7     private int sleepTime; // tempo de adormecimento aleatório para a thread
8     private String threadName; // nome da thread
9     private static Random generator = new Random();
10
11     // atribui nome à thread
12     public PrintTask( String name )
13     {
14         threadName = name; // configura nome da thread
15
16         // seleciona tempo de adormecimento aleatório entre 0 e 5 segundos
17         sleepTime = generator.nextInt( 5000 );
18     } // fim do construtor PrintTask
19
```

Implementa runnable para criar
uma thread separada



Resumo

PrintTask.java

```
20 // método run é o código a ser executado pela nova thread
21 public void run()
22 {
23     try // coloca a thread para dormir a pela quantidade de tempo sleepTime
24     {
25         System.out.printf( "%s going to sleep for %d milliseconds.\n",
26                             threadName, sleepTime );
27
28         Thread.sleep( sleepTime ); // coloca a thread para dormir
29     } // fim do try
30     // se a thread foi interrompida enquanto dormia, imprime o rastreamento de pilha
31     catch ( InterruptedException exception )
32     {
33         exception.printStackTrace();
34     } // fim do catch
35
36     // imprime o nome da thread
37     System.out.printf( "%s done sleeping\n", threadName );
38 } // fim do método run
39 } // fim da classe PrintTask
```

Declara o método run para
atender a interface



Resumo

RunnableTester

```
1 // Fig. 23.5: RunnableTester.java
2 // Impressão de múltiplas threads em diferentes intervalos.
3 import java.util.concurrent.Executors;
4 import java.util.concurrent.ExecutorService;
5
6 public class RunnableTester
7 {
8     public static void main( String[] args )
9     {
10         // cria e nomeia cada executável
11         PrintTask task1 = new PrintTask( "thread1" );
12         PrintTask task2 = new PrintTask( "thread2" );
13         PrintTask task3 = new PrintTask( "thread3" );
14
15         System.out.println( "Starting threads" );
16
17         // cria ExecutorService para gerenciar threads
18         ExecutorService threadExecutor = Executors.newFixedThreadPool ( 3 );
19
20         // inicia threads e coloca no estado executável
21         threadExecutor.execute( task1 ); // inicia task1
22         threadExecutor.execute( task2 ); // inicia task2
23         threadExecutor.execute( task3 ); // inicia task3
24
25         threadExecutor.shutdown(); // encerra as threads
26     }
27 }
```

Cria três PrintTasks; cada uma executará em uma thread separada

Cria um pool de threads fixas para executar e gerenciar threads

Executa cada tarefa; esse método atribuirá uma thread a runnable

Desativa o pool de threads quando os runnables completarem suas tarefas



Resumo

```
27      System.out.println( "Threads started, main ends\n" );
28  } // fim do main
29 } // fim da classe RunnableTester
```

Starting threads

Threads started, main ends

```
thread1 going to sleep for 1217 milliseconds
thread2 going to sleep for 3989 milliseconds
thread3 going to sleep for 662 milliseconds
thread3 done sleeping
thread1 done sleeping
thread2 done sleeping
```

Starting threads

```
thread1 going to sleep for 314 milliseconds
thread2 going to sleep for 1990 milliseconds
Threads started, main ends
```

```
thread3 going to sleep for 3016 milliseconds
thread1 done sleeping
thread2 done sleeping
thread3 done sleeping
```

RunnableTester
.java

(2 de 2)



23.5 Sincronismo de thread

- **Sincronismo de threads:**
 - **Fornecido ao programador com exclusão mútua.**
 - **Acesso exclusivo a um objeto compartilhado.**
 - **Implementado no Java utilizando bloqueios.**
- **Interface Lock:**
 - **O método lock obtém o bloqueio, impondo a exclusão mútua.**
 - **O método unlock libera o bloqueio.**
 - **A classe ReentrantLock implementa a interface Lock.**



Dica de desempenho 23.2

Utilizar um LOCK com uma diretiva relativamente justa evita o adiamento indefinido, mas também pode reduzir significativamente a eficiência geral de um programa. Por causa da grande diminuição de desempenho, os bloqueios imparciais só são necessários em circunstâncias extremas.



23.5 Sincronismo de thread (*Continuação*)

- **Variáveis de condição:**
 - Se uma thread que mantém o bloqueio não puder continuar a sua tarefa até uma condição ser satisfeita, a thread pode esperar uma *variável de condição*.
 - Criadas chamando `newCondition` do método `Lock`.
 - Representadas por um objeto que implementa a interface `Condition`.
- **Interface `Condition`:**
 - Declara os métodos: `await`, para fazer uma thread esperar; `signal`, para acordar uma thread em espera; e `signalAll`, para acordar todas as threads em espera.



Erro comum de programação 23.1

O impasse (*deadlock*) ocorre quando uma thread em espera (vamos chamá-la de thread1) não pode prosseguir porque está esperando (direta ou indiretamente) outra thread (vamos chamá-la de thread2) prosseguir; simultaneamente, a thread2 não pode prosseguir porque está esperando (direta ou indiretamente) a thread1 prosseguir. Como duas threads estão esperando uma à outra, as ações que permitiriam a cada thread continuar a execução nunca ocorrem.



Dica de prevenção de erro 23.1

**Quando múltiplas threads manipulam um objeto compartilhado utilizando bloqueios, assegure de que, se uma thread chamar o método `await` para entrar no estado de espera por uma variável de condição, uma thread separada por fim chamará o método `Condition.signal` para fazer a transição da thread em espera pela variável de condição de volta para o estado *executável*.
(*Continua...*)**



Dica de prevenção de erro 23.1

Se múltiplas threads podem estar esperando a variável de condição, uma thread separada pode chamar o método `Condition.signalAll()` como uma salvaguarda para assegurar que todas as threads na espera tenham outra oportunidade de realizar suas tarefas. Se isso não for feito, o adiamento indefinido ou impasse poderia ocorrer.



Observação de engenharia de software 23.1

O bloqueio que ocorre com a execução dos métodos lock e unlock poderia levar a um impasse se os bloqueios nunca forem liberados. As chamadas para método unlock devem ser colocadas em blocos finais e para assegurar que os bloqueios sejam liberados e evitar esses tipos de impasses.



Dica de desempenho 23.3

O sincronismo para alcançar a precisão em programas de múltiplas threads pode tornar a execução de programas mais lenta, como resultado de overhead de thread e da transição freqüente de threads entre os estados de *espera* e *executável*. Não há, entretanto, muito a dizer sobre programas multiencadeados altamente eficientes, mas incorretos!



Erro comum de programação 23.2

É um erro se uma thread emitir um `await`, um `signal` ou um `signalAll` em uma variável de condição sem adquirir o bloqueio dessa variável de condição. Isso causa uma `IllegalMonitorStateException`.



23.6 Relacionamento entre produtor e consumidor sem sincronismo

- **Relacionamento produtor/consumidor:**
 - O produtor gera dados e os armazena na memória compartilhada.
 - O consumidor lê os dados da memória compartilhada.
 - A memória compartilhada é chamada *buffer*.



Resumo

Bbuffer.java

```
1 // Fig. 23.6: Buffer.java
2 // Interface Buffer especifica métodos chamados por Producer e Consumer.
3
4 public interface Buffer
5 {
6     public void set( int value ); // coloca o valor int no Buffer
7     public int get(); // retorna o valor int a partir do Buffer
8 } // fim da interface Buffer
```

Figura 23.6 | Interface Buffer utilizada nos exemplos de produtor/consumidor.



Resumo

Producer.java

```
1 // Fig. 23.7: Producer.java
2 // O método run do Producer armazena os valores de 1 a 10 no buffer.
3 import java.util.Random;
4
5 public class Producer implements Runnable
6 {
7     private static Random generator = new Random();
8     private Buffer sharedLocation; // referência a a obje
9
10    // construtor
11    public Producer( Buffer shared )
12    {
13        sharedLocation = shared;
14    } // fim do construtor Producer
15
16    // armazena valores de 1 a 10 em sharedLocation
17    public void run()
18    {
19        int sum = 0;
20
```

Implementa a interface runnable de modo que o produtor possa ser executado em uma thread separada

Declara o método run para satisfazer a interface



Resumo

Producer.java

(2 de 2)

```
21  for ( int count = 1; count <= 10; count++ )
22  {
23      try // dorme de 0 a 3 segundos, então coloca valor em Buffer
24      {
25          Thread.sleep( generator.nextInt( 3000 ) ); // thread sleep
26          sharedLocation.set( count ); // configura valor no buffer
27          sum += count; // incrementa soma de valores
28          System.out.printf( "\t%2d\n", sum );
29      } // fim do try
30      // se a thread adormecida é interrompida, imprime rastreamento de pilha
31      catch ( InterruptedException exception )
32      {
33          exception.printStackTrace();
34      } // fim do catch
35  } // fim do for
36
37  System.out.printf( "\n%s\n%s\n", "Producer done producing.",
38      "Terminating Producer." );
39  } // fim do método run
40 } // fim da classe Producer
```

Dorme por até 3 segundos



Resumo

Consumer.java

```
1 // Fig. 23.8: Consumer.java
2 // O método run de Consumer itera dez vezes lendo um valor do buffer.
3 import java.util.Random;
4
5 public class Consumer implements Runnable
6 {
7     private static Random generator = new Random();
8     private Buffer sharedLocation; // referência a objeto
9
10    // construtor
11    public Consumer( Buffer shared )
12    {
13        sharedLocation = shared;
14    } // fim do construtor Consumer
15
16    // lê o valor do sharedLocation quatro vezes e soma
17    public void run()
18    {
19        int sum = 0;
20
```

Implementa a interface `Runnable` de modo que o produtor possa ser executado em uma thread separada

Declara o método `run` para satisfazer a interface



Resumo

```
1 // Fig. 23.9: UnsynchronizedBuffer.java
2 // UnsynchronizedBuffer representa um único inteiro compartilhado.
3
4 public class UnsynchronizedBuffer implements Buffer
5 {
6     private int buffer = -1; // compartilhado pelas threads producer e consumer
7
8     // coloca o valor no buffer
9     public void set( int value )
10    {
11        System.out.printf( "Producer writes\t%d", value );
12        buffer = value;
13    } // fim do método set
14
15    // retorna o valor do buffer
16    public int get()
17    {
18        System.out.printf( "Consumer reads\t%d", buffer );
19        return buffer;
20    } // fim do método get
21 } // fim da classe UnsynchronizedBuffer
```

Unsynchronized
Buffer.java

Variável compartilhada para
armazenar dados

Configura o valor do buffer

Lê o valor do buffer



Resumo

SharedBufferTest
.java

(1 de 4)

```
1 // Fig 23.10: SharedBufferTest.java
2 // Aplicativo mostra duas threads que manipulam um buffer não-sincronizado.
3 import java.util.concurrent.ExecutorService;
4 import java.util.concurrent.Executors;
5
6 public class SharedBufferTest
7 {
8     public static void main( String[] args )
9     {
10         // cria novo pool de threads com duas threads
11         ExecutorService application = Executors.newFixedThreadPool ( 2 );
12
13         // cria UnsyncronizedBuffer para armazenar ints
14         Buffer sharedLocation = new UnsyncronizedBuffer();
15     }
```

Cria um
UnsyncronizedBuffer
compartilhado para que o produtor
e o consumidor o utilizem



Resumo

SharedBufferTest
.java

(2 de 4)

```
16 System.out.println( "Action\t\tValue\tProduced\tConsumed" );
17 System.out.println( "-----\t\t-----\t-----\t-----\n" );
18
19 // tenta iniciar as threads produtora e consumidora fornecendo acesso a cada uma
20 // para sharedLocation
21 try
22 {
23     application.execute( new Producer( sharedLocation ) );
24     application.execute( new Consumer( sharedLocation ) );
25 } // fim do try
26 catch ( Exception exception )
27 {
28     exception.printStackTrace();
29 } // fim do catch
30
31 application.shutdown(); // termina aplicativo quando as threads terminam
32 } // fim do main
33 } // fim da classe SharedBufferTest
```

Passa o buffer compartilhado tanto
para o produtor como para o
consumidor



Resumo

SharedBufferTest
.java

(3 de 4)

| Action | Value | Produced | Consumed |
|------------------------------------------------------------|-------|----------|----------|
| ----- | ----- | ----- | ----- |
| Producer writes | 1 | 1 | |
| Producer writes | 2 | 3 | |
| Producer writes | 3 | 6 | |
| Consumer reads | 3 | | 3 |
| Producer writes | 4 | 10 | |
| Consumer reads | 4 | | 7 |
| Producer writes | 5 | 15 | |
| Producer writes | 6 | 21 | |
| Producer writes | 7 | 28 | |
| Consumer reads | 7 | | 14 |
| Consumer reads | 7 | | 21 |
| Producer writes | 8 | 36 | |
| Consumer reads | 8 | | 29 |
| Consumer reads | 8 | | 37 |
| Producer writes | 9 | 45 | |
| Producer writes | 10 | 55 | |
| Producer done producing. Terminating Producer. | | | |
| Consumer reads | 10 | | 47 |
| Consumer reads | 10 | | 57 |
| Consumer reads | 10 | | 67 |
| Consumer reads | 10 | | 77 |
| Consumer read values totaling 77. Terminating Consumer. | | | |



Resumo

SharedBufferTest
.java

(4 de 4)

| Action | Value | Produced | Consumed |
|-----------------|-------|----------|----------|
| Consumer reads | -1 | | -1 |
| Producer writes | 1 | 1 | |
| Consumer reads | 1 | | 0 |
| Consumer reads | 1 | | 1 |
| Consumer reads | 1 | | 2 |
| Consumer reads | 1 | | 3 |
| Consumer reads | 1 | | 4 |
| Producer writes | 2 | 3 | |
| Consumer reads | 2 | | 6 |
| Producer writes | 3 | 6 | |
| Consumer reads | 3 | | 9 |
| Producer writes | 4 | 10 | |
| Consumer reads | 4 | | 13 |
| Producer writes | 5 | 15 | |
| Producer writes | 6 | 21 | |
| Consumer reads | 6 | | 19 |

Consumer read values totaling 19.
Terminating Consumer.

| | | |
|-----------------|----|----|
| Producer writes | 7 | 28 |
| Producer writes | 8 | 36 |
| Producer writes | 9 | 45 |
| Producer writes | 10 | 55 |

Producer done producing.
Terminating Producer.



23.7 Relacionamento entre produtor e consumidor com sincronismo

- **Relacionamento produtor/consumidor:**
 - Este exemplo utiliza Locks e Condi ti ons para implementar a sincronismo.



Resumo

```

1 // Fig. 23.11: SynchronizedBuffer.java
2 // SynchronizedBuffer sincroniza acesso a um único inteiro compartilhado.
3 import java.util.concurrent.locks.Lock;
4 import java.util.concurrent.locks.ReentrantLock;
5 import java.util.concurrent.locks.Condition;
6
7 public class SynchronizedBuffer implements Buffer
8 {
9     // Bloqueio para controlar sincronização com esse buffer
10    private Lock accessLock = new ReentrantLock();
11
12    // condições para controlar leitura e gravação
13    private Condition canWrite = accessLock.newCondition();
14    private Condition canRead = accessLock.newCondition();
15
16    private int buffer = -1; // compartilhado pelas threads
17    private boolean occupied = false; // se o buffer está ocupado
18
19    // coloca o valor int no buffer
20    public void set( int value )
21    {
22        accessLock.lock(); // bloqueia esse objeto
23

```

Cria ReentrantLock para
exclusão mútua

Cria duas variáveis de
Condition; uma para gravação e
outra para leitura

Buffer compartilhado por produtor
e consumidor

Tenta obter o bloqueio antes de
configurar o valor dos dados
compartilhados



Resumo

Synchroni zedBuffer
.j ava

```
24 // envia informações de thread e de buffer para a saída, então espera
25 try
26 {
27     // enquanto o buffer não estiver vazio, coloca thread no estado de espera
28     while ( occupied )
29     {
30         System.out.println( "Producer tries to write." );
31         displayState( "Buffer full. Producer waits." );
32         canWrite.await(); // espera até que o buffer
33     } // end while
34
35     buffer = value; // configura novo valor de buffer
36
37     // indica que a produtora não pode armazenar outro valor
38     // até a consumidora recuperar valor atual de buffer
39     occupied = true;
40
```

Produtor espera até que o buffer
esteja vazio



Resumo

synchronizedBuffer
.java

(3 de 5)

```

41      displayState( "Producer writes " + buffer );
42
43      // sinaliza a thread que está esperando para ler a partir do buffer
44      canRead.signal();
45  } // fim do try
46  catch ( InterruptedException exception )
47  {
48      exception.printStackTrace();
49  } // fim do catch
50  finally
51  {
52      accessLock.unlock(); // desbloqueia esse objeto
53  } // fim do finally
54  } // fim do método set
55
56  // retorna valor do buffer
57  public int get()
58  {
59      int readValue = 0; // inicializa de valor lido a partir do buffer
60      accessLock.lock(); // bloqueia esse objeto
61  }

```

Sinaliza ao consumidor que ele
pode ler um valor

Libera o bloqueio sobre os dados
compartilhados

Adquire o bloqueio antes de ler um
valor



Resumo

SynchronizedBuffer
.java

```
62 // envia informações de thread e de buffer para a saída, então espera
63 try
64 {
65     // enquanto os dados não são lidos, coloca thread em estado de espera
66     while ( !occupied )
67     {
68         System.out.println( "Consumer tries to read." );
69         displayState( "Buffer empty. Consumer waits." );
70         canRead.await(); // espera até o buffer tornar-se disponível
71     } // fim do while
72
73     // indica que a produtora pode armazenar outro valor
74     // porque a consumidora acabou de recuperar o valor do buffer
75     occupied = false;
76
77     readValue = buffer; // recupera o valor do buffer
78     displayState( "Consumer reads " + readValue );
79 }
```

O consumidor espera até que o buffer contenha os dados a ler



```
80      // sinaliza a thread que está esperando o buffer tornar-se vazio
81      canWrite.signal();
82  } // fim do try
83  // se a thread na espera tiver sido interrompida, imprime
84  catch ( InterruptedException exception )
85  {
86      exception.printStackTrace();
87  } // fim do catch
88  finally
89  {
90      accessLock.unlock(); // desbloqueia esse objeto
91  } // fim do finally
92
93  return readValue;
94  } // fim do método get
95
96  // exibe a operação atual e o estado de buffer
97  public void displayState( String operation )
98  {
99      System.out.printf( "%-40s%d\t\t%b\n\n", operation, buffer,
100          occupied );
101  } // fim do método displayState
102} // fim da classe SynchronizedBuffer
```

Sinaliza ao produtor que ele pode
gravar no buffer

mo

SynchronizedBuffer
.java

(5 de 5)

Libera o bloqueio sobre os dados
compartilhados



Erro comum de programação 23.3

Faz chamadas ao método Lock unl ock em um bloco fi nal l y. Se uma exceção for lançada, o desbloqueio ainda deve ser chamado ou o impasse pode ocorrer.



Observação de engenharia de software 23.2

Sempre invoque o método `await` em um loop que testa uma condição apropriada. É possível que uma thread entre novamente no estado *executável* antes que a condição que ela estava esperando seja satisfeita. Testar a condição novamente assegura que a thread não executará de maneira errada se ela tiver sido sinalizada anteriormente.



Erro comum de programação 23.4

Esquecer de sinalizar (signal) uma thread que está esperando por uma condição é um erro de lógica. A thread permanecerá no estado de *espera*, o que a impedirá de continuar trabalhando. Essa espera pode levar a um adiamento indefinido ou a um impasse.



Resumo

SharedBufferTest2
.java

(1 de 4)

```
1 // Fig 23.12: SharedBufferTest2.java
2 // Aplicativo mostra duas threads que manipulam um buffer sincronizado.
3 import java.util.concurrent.ExecutorService;
4 import java.util.concurrent.Executors;
5
6 public class SharedBufferTest2
7 {
8     public static void main( String[] args )
9     {
10         // cria novo pool de threads com duas threads
11         ExecutorService application = Executors.newFixedThreadPool ( 2 );
12
13         // cria SynchronizedBuffer para armazenar ints
14         Buffer sharedLocation = new SynchronizedBuffer();
15     }
```

Cria o SynchronizedBuffer a ser compartilhado entre produtor e consumidor



Resumo

SharedBufferTest2

```
16 System.out.printf( "%-40s%s\t\t%s\n%-40s%s\n\n", "Operati on",
17     "Buffer", "Occupi ed", "-----", "-----\t\t-----" );
18
19 try // tenta iniciar a produtora e a consumidora
20 {
21     appl i cation.execute( new Producer( sharedLocati on ) );
22     appl i cation.execute( new Consumer( sharedLocati on ) );
23 } // fim do try
24 catch ( Excepti on excepti on )
25 {
26     excepti on.pri ntStackTrace();
27 } // fim do catch
28
29 appl i cation.shutdown();
30 } // fim do mai n
31 } // fim da classe SharedBufferTest2
```

Executa o produtor e o consumidor
em threads separadas



Resumo

SharedBufferTest2
.java

(3 de 4)

| Operati on ----- | Buffer ----- | Occupi ed ----- |
|----------------------------------------------------------|-----------------|--------------------|
| Producer wri tes 1 | 1 | true |
| Producer tries to write. Buffer full. Producer waits. | 1 | true |
| Consumer reads 1 | 1 | false |
| Producer wri tes 2 | 2 | true |
| Producer tries to write. Buffer full. Producer waits. | 2 | true |
| Consumer reads 2 | 2 | false |
| Producer wri tes 3 | 3 | true |
| Consumer reads 3 | 3 | false |
| Producer wri tes 4 | 4 | true |
| Consumer reads 4 | 4 | false |
| Consumer tries to read. Buffer empty. Consumer waits. | 4 | false |
| Producer wri tes 5 | 5 | true |
| Consumer reads 5 | 5 | false |
| Consumer tries to read. Buffer empty. Consumer waits. | 5 | false |



Resumo

SharedBufferTest2
.java

(4 de 4)

| | | |
|------------------------------------------------------------|----|-------|
| Producer writes 6 | 6 | true |
| Consumer reads 6 | 6 | false |
| Producer writes 7 | 7 | true |
| Consumer reads 7 | 7 | false |
| Producer writes 8 | 8 | true |
| Consumer reads 8 | 8 | false |
| Producer writes 9 | 9 | true |
| Consumer reads 9 | 9 | false |
| Producer writes 10 | 10 | true |
| Producer done producing. Terminating Producer. | | |
| Consumer reads 10 | 10 | false |
| Consumer read values totaling 55. Terminating Consumer. | | |

