|  |
| --- |
| , RD Dep. |
| Конспект и раздаточный материал |

|  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| REVISION HISTORY | | | | | |
| Ver. | Description of Change | Author | Date | Approved | |
| Name | Effective Date |
| <1.0> | Первая версия | Игорь Блинов | <25.12.2011> |  |  |
|  |  |  |  |  |  |

ПОТОКИ ВЫПОЛНЕНИЯ

Класс Thread и интерфейс Runnable

К большинству современных распределенных приложений (Rich Client)   
и Web-приложений (Thin Client) выдвигаются требования одновременной поддержки многих пользователей, каждому из которых выделяется отдельный поток, а также разделения и параллельной обработки информационных ресурсов. Потоки – средство, которое помогает организовать одновременное выполнение нескольких задач, каждую в независимом потоке. Потоки представляют собой классы, каждый из которых запускается и функционирует самостоятельно, автономно (или относительно автономно) от главного потока выполнения программы. Существуют два способа создания и запуска потока: расширение класса **Thread** или реализация интерфейса **Runnable**.

*// # 1 : расширение класса Thread: Talk.java*

**package** by.bsu.chapt14;

**public class** Talk **extends** Thread {

**public** **void** run() {

**for** (**int** i = 0; i < 8; i++) {

System.*out*.println("Talking");

**try** {

*// остановка на 400 миллисекунд*

Thread.*sleep*(400);

} **catch** (InterruptedException e) {

System.*err*.print(e);

}

}

}

}

При реализации интерфейса **Runnable** необходимо определить его единственный абстрактный метод **run()**. Например:

*/\* # 2 : реализация интерфейса Runnable: Walk.java: WalkTalk.java \*/*

**package** by.bsu.chapt14;

**public class** Walk **implements** Runnable {

**public** **void** run() {

**for** (**int** i = 0; i < 8; i++) {

System.*out*.println("Walking");

**try** {

Thread.*sleep*(400);

} **catch** (InterruptedException e) {

System.*err*.println(e);

}

}

}

}

**package** by.bsu.chapt14;

**public** **class** WalkTalk {

**public** **static** **void** main(String[] args) {

*// новые объекты потоков*

Talk talk = **new** Talk();

Thread walk = **new** Thread(**new** Walk());

*// запуск потоков*

talk.start();

walk.start();

*//Walk w =* ***new*** *Walk(); // просто объект, не поток*

*// w.run(); //выполнится метод, но поток не запустится!*

}

}

Использование двух потоков для объектов классов **Talk** и **Walk** приводит   
к выводу строк: Talking Walking. Порядок вывода, как правило, различен при нескольких запусках приложения.

Интерфейс **Runnable** не имеет метода **start()**, а только единственный метод **run()**. Поэтому для запуска такого потока, как **Walk**, следует создать объект класса **Thread** и передать объект **Walk** его конструктору. Однако при прямом вызове метода **run()** поток не запустится, выполнится только тело самого метода.

Жизненный цикл потока

При выполнении программы объект класса **Thread** может быть в одном из четырех основных состояний: “новый”, “работоспособный”, “неработоспособный” и “пассивный”. При создании потока он получает состояние “новый” (**NEW**) и не выполняется. Для перевода потока из состояния “новый” в состояние “работоспособный” (**RUNNABLE**) следует выполнить метод **start()**, который вызывает метод **run()** – основной метод потока.

**Новый**

**Работоспособный**

**Неработоспособный**

**Пассивный**

**Рис. 14.1.** Состояния потока

Поток может находиться в одном из состояний, соответствующих элементам статически вложенного перечисления **Thread.State**:

**NEW** – поток создан, но еще не запущен;

**RUNNABLE** – поток выполняется;

**BLOCKED** – поток блокирован;

**WAITING** – поток ждет окончания работы другого потока;

**TIMED\_WAITING** – поток некоторое время ждет окончания другого потока;

**TERMINATED** — поток завершен.

Получить значение состояния потока можно вызовом метода **getState()**.

Поток переходит в состояние “неработоспособный” (**WAITING**) вызовом методов **wait()**, suspend()(deprecated-метод)или методов ввода/вывода, которые предполагают задержку. Для задержки потока на некоторое время (в миллисекундах) можно перевести его в режим ожидания (**TIMED\_WAITING**) с помощью методов **sleep(long millis)** и **wait(long timeout)**, при выполнении которого может генерироваться прерывание **InterruptedException**. Вернуть потоку работоспособность после вызова метода suspend() можно методом resume()(deprecated-метод), а после вызова метода **wait()** – методами **notify()** или **notifyAll()**. Поток переходит в “пассивное” состояние (**TERMINATED**), если вызваны методы **interrupt()**, stop()(deprecated-метод)или метод **run()** завершил выполнение. После этого, чтобы запустить поток еще раз, необходимо создать новый объект потока. Метод **interrupt()** успешно завершает поток, если он находится в состоянии “работоспособный”. Если же поток неработоспособен, то метод генерирует исключительные ситуации разного типа в зависимости от способа остановки потока.

Методы suspend(), resume() и stop()являются deprecated-методами и запрещены к использованию, так как они не являются в полной мере “потоко-  
безопасными”.

Управление приоритетами и группы потоков

Потоку можно назначить приоритет от **1** (константа **MIN\_PRIORITY**) до **10** (**MAX\_PRIORITY**) с помощью метода **setPriority(int prior)**. Получить значение приоритета можно с помощью метода **getPriority()**.

*// # 3 : демонстрация приоритетов: PriorityRunner.java: PriorThread.java*

**package** by.bsu.chapt14;

**public** **class** PriorThread **extends** Thread {

**public** PriorThread(String name){

**super**(name);

}

**public** **void** run(){

**for** (**int** i = 0; i < 71; i++){

System.*out*.println(getName() + " " + i);

**try** {

*sleep*(1);*//попробовать sleep(0);*

} **catch** (InterruptedException e) {

System.*err*.print("Error" + e);

}

}

}

}

**package** by.bsu.chapt14;

**public** **class** PriorityRunner {

**public** **static** **void** main(String[] args) {

PriorThread min = **new** PriorThread("Min");

PriorThread max = **new** PriorThread("Max");

PriorThread norm = **new** PriorThread("Norm");

min.setPriority(Thread.MIN\_PRIORITY); *//1*

max.setPriority(Thread.MAX\_PRIORITY); *//10*

norm.setPriority(Thread.NORM\_PRIORITY); *//5*

min.start();

norm.start();

max.start();

}

}

Поток с более высоким приоритетом в данном случае, как правило, монополизирует вывод на консоль.

Потоки объединяются в группы потоков. После создания потока нельзя изменить его принадлежность к группе.

**ThreadGroup tg = new ThreadGroup("Группа потоков 1");**

**Thread t0 = new Thread(tg, "поток 0");**

Все потоки, объединенные группой, имеют одинаковый приоритет. Чтобы определить, к какой группе относится поток, следует вызвать метод   
**getThreadGroup()**. Если поток до включения в группу имел приоритет выше приоритета группы потоков, то после включения значение его приритета станет равным приоритету группы. Поток же со значением приоритета более низким, чем приоритет группы после включения в оную, значения своего приоритета не изменит.

Управление потоками

Приостановить (задержать) выполнение потока можно с помощью метода **sleep(**время задержки**)** класса **Thread**. Менее надежный альтернативный способ состоит в вызове метода **yield()**, который может сделать некоторую паузу и позволяет другим потокам начать выполнение своей задачи. Метод **join()** блокирует работу потока, в котором он вызван, до тех пор, пока не будет закончено выполнение вызывающего метод потока.

*// # 4 : задержка потока:* *JoinRunner.java*

**package** by.bsu.chapt14;

**class** Th **extends** Thread {

**public** Th(String str) {

**super**();

setName(str);

}

**public** **void** run() {

String nameT = getName();

System.*out*.println("Старт потока " + nameT);

**if** ("First".equals(nameT)) {

**try** {

*sleep*(5000);

} **catch** (InterruptedException e) {

e.printStackTrace();

}

System.*out*.println("завершение потока "

+ nameT);

} **else** **if** ("Second".equals(nameT)) {

**try** {

*sleep*(1000);

} **catch** (InterruptedException e) {

e.printStackTrace();

}

System.*out*.println("завершение потока "

+ nameT);

}

}

}

**public** **class** JoinRunner {

**public** **static** **void** main(String[] args) {

System.*out*.println("Старт потока main");

Th tr1 = **new** Th("First");

Th tr2 = **new** Th("Second");

tr1.start();

tr2.start();

**try** {

**tr1.join()**;*//main остановлен до окончания tr1*

System.*out*.println("завершение main");

} **catch** (InterruptedException e){

e.printStackTrace();

}

*/\* join() не дает работать потоку main до окончания выполнения потока tr1 \*/*

}

}

Возможно, будет выведено:

**Старт потока main**

**Старт потока First**

**Старт потока Second**

**завершение потока Second**

**завершение потока First**

**завершение main**

Несмотря на вызов метода **join()** для потока **tr1**, поток **tr2** будет работать, в отличие от потока **main**, который сможет продолжить свое выполнение только по завершении потока **tr1**.

Вызов метода **yield()** для исполняемого потока должен приводить к приостановке потока на некоторый квант времени, для того чтобы другие потоки могли выполнять свои действия. Однако если требуется надежная остановка потока, то следует использовать его крайне осторожно или вообще применить другой способ.

*// # 5 : задержка потока: YieldRunner.java*

**package** by.bsu.chapt14;

**public** **class** YieldRunner {

**public** **static** **void** main(String[] args) {

**new** Thread() {

**public** **void** run() {

System.*out*.println("старт потока 1");

**Thread.*yield*();**

System.*out*.println("завершение 1");

}

}.start();

**new** Thread() {

**public** **void** run() {

System.*out*.println("старт потока 2");

System.*out*.println("завершение 2");

}

}.start();

}

}

В результате может быть выведено:

**старт потока 1**

**старт потока 2**

**завершение 2**

**завершение 1**

Активизация метода **yield()** в коде метода **run()** первого объекта потока приведет к тому, что, скорее всего, первый поток будет остановлен на некоторый квант времени, что даст возможность другому потоку запуститься и выполнить свой код.

Потоки-демоны

Потоки-демоны работают в фоновом режиме вместе с программой, но не являются неотъемлемой частью программы. Если какой-либо процесс может выполняться на фоне работы основных потоков выполнения и его деятельность заключается в обслуживании основных потоков приложения, то такой процесс может быть запущен как поток-демон. С помощью метода **setDaemon(boolean value)**, вызванного вновь созданным потоком до его запуска, можно определить поток-демон. Метод **boolean isDaemon()** позволяет определить, является ли указанный поток демоном или нет.

*/\* # 6 : запуск и выполнение потока-демона: DemoDaemonThread.java \*/*

**package** by.bsu.chapt14;

**class** T **extends** Thread {

**public** **void** run() {

**try** {

**if** (isDaemon()){

System.*out*.println("старт потока-демона");

*sleep*(10000); *// заменить параметр на 1*

} **else** {

System.*out*.println("старт обычного потока");

}

} **catch** (InterruptedException e) {

System.*err*.print("Error" + e);

} **finally** {

**if** (!isDaemon())

System.*out*.println(

"завершение обычного потока");

**else**

System.*out*.println(

"завершение потока-демона");

}

}

}

**package** by.bsu.chapt14;

**public** **class** DemoDaemonThread {

**public** **static** **void** main(String[] args) {

T usual = **new** T();

T daemon = **new** T();

daemon.setDaemon(**true**);

daemon.start();

usual.start();

System.*out*.println(

"последний оператор main");

}

}

В результате компиляции и запуска, возможно, будет выведено:

*последний оператор* *main*

**старт потока-демона**

**старт обычного потока**

*завершение обычного потока*

Поток-демон (из-за вызова метода **sleep(10000)**) не успел завершить выполнение своего кода до завершения основного потока приложения, связанного с методом **main()**. Базовое свойство потоков-демонов заключается в возможности основного потока приложения завершить выполнение потока-демона (в отличие от обычных потоков) с окончанием кода метода **main()**, не обращая внимания на то, что поток-демон еще работает. Если уменьшать время задержки потока-демона, то он может успеть завершить свое выполнение до окончания работы основного потока.

Потоки в графических приложениях

Добавить анимацию в апплет можно при использовании потоков. Поток, ассоциированный с апплетом, следует запускать тогда, когда апплет становится видимым, и останавливать при сворачивании браузера. В этом случае метод   
**repaint()** обновляет экран, в то время как программа выполняется. Поток создает анимационный эффект повторением вызова метода **paint()** и отображением графики в новой позиции.

*/\* # 7 : освобождение ресурсов апплетом: GraphicThreadsDemo.java \*/*

**package** by.bsu.chapt14;

**import** java.awt.Color;

**import** java.awt.Container;

**import** java.awt.Graphics;

**import** java.awt.event.ActionEvent;

**import** java.awt.event.ActionListener;

**import** javax.swing.JButton;

**import** javax.swing.JFrame;

**import** javax.swing.JPanel;

**public** **class** GraphicThreadsDemo **extends** JFrame {

JPanel panel = **new** JPanel();

Graphics g;

JButton btn = **new** JButton("Добавить шарик");

**int** i;

**public** GraphicThreadsDemo() {

setBounds(100, 200, 270, 350);

Container contentPane = getContentPane();

contentPane.setLayout(**null**);

btn.setBounds(50, 10, 160, 20);

contentPane.add(btn);

panel.setBounds(30, 40, 200, 200);

panel.setBackground(Color.WHITE);

contentPane.add(panel);

btn.addActionListener(**new** ActionListener() {

**public** **void** actionPerformed(ActionEvent ev) {

**new** BallThread(panel).start();

i++;

repaint();

}

});

}

**public** **static** **void** main(String[] args) {

GraphicThreadsDemo frame =

**new** GraphicThreadsDemo();

frame.setDefaultCloseOperation(JFrame.EXIT\_ON\_CLOSE);

frame.setVisible(**true**);

}

**public** **void** paint(Graphics g){

**super**.paint(g);

g.drawString("Количество шариков: " + i, 65, 300);

}

}

**class** BallThread **extends** Thread {

JPanel panel;

**private** **int** posX, posY;

**private** **final** **int** BALL\_SIZE = 10;

**private** **double** alpha;

**private** **int** SPEED = 4;

BallThread(JPanel p) {

**this**.panel = p;

*//задание начальной позиции и направления шарика*

posX = (**int**)((panel.getWidth() - BALL\_SIZE)

\* Math.random());

posY = (**int**)((panel.getHeight() - BALL\_SIZE)

\* Math.random());

alpha = Math.random() \* 10;

}

**public** **void** run() {

**while**(**true**) {

posX += (**int**)(SPEED \* Math.cos(alpha));

posY += (**int**)(SPEED \* Math.sin(alpha));

*//вычисление угла отражения*

**if**( posX >= panel.getWidth() - BALL\_SIZE )

alpha = alpha + Math.PI - 2 \* alpha;

**else** **if**( posX <= 0 )

alpha = Math.PI - alpha;

**if**( posY >= panel.getHeight() - BALL\_SIZE )

alpha = -alpha;

**else** **if**( posY <= 0 )

alpha = -alpha;

paint(panel.getGraphics());

}

}

**public void** paint(Graphics g) {

*//прорисовка шарика*

g.setColor(Color.BLACK);

g.fillArc(posX, posY, BALL\_SIZE, BALL\_SIZE, 0, 360);

g.setColor(Color.WHITE);

g.drawArc(posX + 1, posY + 1, BALL\_SIZE,

BALL\_SIZE, 120, 30);

**try** {

sleep(30);

} **catch**(InterruptedException e) {

e.printStackTrace();

}

*//удаление шарика*

g.setColor(panel.getBackground());

g.fillArc(posX, posY, BALL\_SIZE, BALL\_SIZE, 0, 360);

}

}



**Рис.14.2.**Потоки в апплетах

При вызове метода **stop()** апплета поток перестает существовать, так как ссылка на него устанавливается в **null** и освобождает ресурсы. Для следующего запуска потока необходимо вновь инициализировать ссылку и вызвать метод **start()** потока.

Методы synchronized

Очень часто возникает ситуация, когда несколько потоков, обращающихся к некоторому общему ресурсу, начинают мешать друг другу; более того, они могут повредить этот общий ресурс. Например, когда два потока записывают информа­цию в файл/объект/поток. Для предотвращения такой ситуации может использоваться ключевое слово **synchronized**. Синхронизации не требуют только атомарные процессы по записи/чтению, не превышающие по объему 32 бит.

В качестве примера будет рассмотрен процесс записи информации в файл двумя конкурирующими потоками. В методе **main()** классa **SynchroThreads** создаются два потока. В этом же методе создается экземпляр класса **Synchro**, содержащий поле типа **FileWriter**, связанное с файлом на диске. Экземпляр **Synchro** передается в качестве параметра обоим потокам. Первый поток записывает строку методом **writing()** в экземпляр класса **Synchro**. Второй поток также пытается сделать запись строки в тот же самый объект **Synchro**. Для избежания одновременной записи такие методы объявляются как **synchronized**. Синхронизированный метод изолирует объект, после чего объект становится недоступным для других потоков. Изоляция снимается, когда поток полностью выполнит соответствующий метод. Другой способ снятия изоляции – вызов метода **wait()** из изолированного метода.

В примере продемонстрирован вариант синхронизации файла для защиты от одновременной записи информации в файл двумя различными потоками.

*/\* # 8 : синхронизация записи информации в файл : MyThread.java : Synchro.java : SynchroThreads.java \*/*

**package** by.bsu.chapt14;

**import** java.io.\*;

**public class** Synchro {

**private** FileWriter fileWriter;

**public** Synchro(String file) **throws** IOException {

fileWriter = **new** FileWriter(file, **true**);

}

**public** **void** close() {

**try** {

fileWriter.close();

} **catch** (IOException e) {

e.printStackTrace();

}

}

**public** **synchronized** **void** writing(String str, **int** i) {

**try** {

fileWriter.append(str + i);

System.*out*.print(str + i);

Thread.*sleep*((**long**)(Math.*random*() \* 50));

fileWriter.append("->" + i + " ");

System.*out*.print("->" + i + " ");

} **catch** (IOException e) {

System.*err*.print("ошибка файла");

e.printStackTrace();

} **catch** (InterruptedException e) {

System.*err*.print("ошибка потока");

e.printStackTrace();

}

}

}

**package** by.bsu.chapt14;

**public class** MyThread **extends** Thread {

**private** Synchro s;

**public** MyThread(String str, Synchro s) {

**super**(str);

**this**.s = s;

}

**public** **void** run() {

**for** (**int** i = 0; i < 5; i++) {

s.writing(getName(), i);*//синхронизация*

}

}

}

**package** by.bsu.chapt14;

**import** java.io.\*;

**public** **class** SynchroThreads {

**public** **static** **void** main(String[] args) {

**try** {

Synchro s = **new** Synchro("c:\\temp\\data.txt");

MyThread t1 = **new** MyThread("First", s);

MyThread t2 = **new** MyThread("Second", s);

t1.start();

t2.start();

t1.join();

t2.join();

s.close();

} **catch** (IOException e) {

System.*err*.print("ошибка файла");

e.printStackTrace();

} **catch** (InterruptedException e) {

System.*err*.print("ошибка потока");

e.printStackTrace();

}

}

}

В результате в файл будет выведено:

**First0->0 Second0->0 First1->1 Second1->1 First2->2**

**Second2->2 First3->3 Second3->3 First4->4 Second4->4**

Код построен таким образом, что при отключении синхронизации метода **writing()** при его вызове одним потоком другой поток может вклиниться и произвести запись своей информации, несмотря на то, что метод не завершил запись, инициированную первым потоком.

Вывод в этом случае может быть, например, следующим:

**First0Second0->0 Second1->0 First1->1 First2->1 Second2->2 First3->3 First4->2 Second3->3 Second4->4 ->4**

Инструкция synchronized

Синхронизировать объект можно не только при помощи методов с соответству  
ющим модификатором, но и при помощи синхронизированного блока кода. В этом случае происходит блокировка объекта, указанного в инструкции **synchronized**,   
и он становится недоступным для других синхронизированных методов и блоков. Обычные методы на синхронизацию внимания не обращают, поэтому ответственность за грамотную блокировку объектов ложится на программиста.

*/\* # 9 : блокировка объекта потоком: TwoThread.java \*/*

**package** by.bsu.chapt14;

**public** **class** TwoThread {

**public** **static** **void** main(String args[]) {

**final** StringBuffer s = **new** StringBuffer();

**int** i = 0;

**new** Thread() {

**public** **void** run() {

**synchronized** (s) {

**while** (i++ < 3) {

s.append("A");

**try** {

*sleep*(100);

} **catch** (InterruptedException e) {

System.*err*.print(e);

}

System.*out*.println(s);

}

}*//конец synchronized*

}

}.start();

**new** Thread() {

**public** **void** run() {

**synchronized** (s) {

**while** (i++ < 6) {

s.append("B");

System.*out*.println(s);

}

}*//конец synchronized*

}

}.start();

}

}

В результате компиляции и запуска будет, скорее всего (н-р, второй поток может заблокировать объект первым), выведено:

**A**

**AA**

**AAA**

**AAAB**

**AAABB**

**AAABBB**

Один из потоков блокирует объект, и до тех пор, пока он не закончит выполнение блока синхронизации, в котором производится изменение значения объекта, ни один другой поток не может вызвать синхронизированный блок для этого объекта.

Если в коде убрать синхронизацию объекта **s**, то вывод будет другим, так как другой поток сможет получить доступ к объекту и изменить его раньше, чем первый закончит выполнение цикла.

Методы wait(), notify() и notifyAll()

Эти методы никогда не переопределяются и используются только в исходном виде. Вызываются только внутри синхронизированного блока или метода. Попытка обращения к данным методам вне синхронизации или на несинхронизированном объекте приводит к генерации исключительной ситуации *IllegalMonitorStateException*. В следующем примере рассмотрено взаимодействие методов **wait()** и **notify()** при освобождении и возврате блокировки в **synchronized** блоке. Эти методы используются для управления потоками в ситуации, когда необходимо задать определенную последовательность действий без повторного запуска потоков.

Метод **wait()**, вызванный внутри синхронизированного блока или метода, останавливает выполнение текущего потока и освобождает от блокировки захваченный объект, в частности объект **count**. Возвратить блокировку объекта потоку можно вызовом метода **notify()** для конкретного потока или   
**notifyAll()** для всех потоков. Вызов может быть осуществлен только из другого потока, заблокировавшего, в свою очередь, указанный объект.

*/\* # 10 : взаимодействие wait() и notify(): Counter.java: Runner.java \*/*

**package** by.bsu.chapt14;

**public class** Counter {

**private** **int** i = 1000;

**public** **int** getI() {

**return** i;

}

**public** **void** setI(**int** i) {

**this**.i = i;

}

**public synchronized** **void** doCount() {

**try** {

System.*out*.print("Не ");

**this**.wait(); */\* остановка потока и*

*освобождение блокировки\*/*

System.*out*.print("сущностей "); *// после возврата блокировки*

Thread.*sleep*(50);

} **catch** (InterruptedException e) {

e.printStackTrace();

}

**for** (**int** j = 0; j < 5; j++) {

i /= 5;

}

System.*out*.print("сверх ");

}

}

**package** by.bsu.chapt14;

**public** **class** Runner {

**public** **static** **void** main(String[] args) {

Counter count = **new** Counter();

**new** Thread() {

**public** **void** run() {

count.doCount();

}}.start();

**try** {

Thread.*sleep*(1000);

} **catch** (InterruptedException e) {

e.printStackTrace();

}

**synchronized** (count) {*// 1*

count.setI(count.getI() + 2);

System.*out*.print("преумножай ");

count.notify(); *// возврат блокировки*

}

**synchronized** (count) {*// 2*

count.setI(count.getI() + 3);

*//блокировка после doCount()*

System.*out*.print("необходимого. ");

**try** {

count.wait(500);

} **catch** (InterruptedException e) {

e.printStackTrace();

}

}

System.*out*.print("=" + count.getI());

}

}

В результате компиляции и запуска будет выведено следующее сообщение:

**Не преумножай сущностей сверх необходимого. =3**

Задержки потоков методом **sleep()** используются для точной демонстрации последовательности действий, выполняемых потоками. Если же в коде приложения убрать все блоки синхронизации, а также вызовы методов **wait()** и **notify()**, то вывод может быть следующим:

**Не сущностей преумножай необходимого. =1005сверх**

Состояния потока

В классе **Thread** объявлено внутреннее перечисление **State**, простейшее применение элементов которого призвано помочь в отслеживании состояний потока в процессе функционирования приложения и, как следствие, в улучшении управления им.

*/\* # 11 : состояния NEW, RUNNABLE, TIMED\_WAITING, TERMINATED : ThreadTimedWaitingStateTest.java \*/*

**package** by.bsu.chapt14;

**public** **class** ThreadTimedWaitingStateTest **extends** Thread {

**public** **void** run() {

**try** {

Thread.*sleep*(50);

} **catch** (InterruptedException e) {

System.*err*.print("ошибка потока");

}

}

**public** **static** **void** main(String[] args){

**try**{

Thread thread = **new** ThreadTimedWaitingStateTest();

*// NEW – поток создан, но ещё не запущен*

System.*out*.println("1: " + thread.getState());

thread.start();

*// RUNNABLE – поток запущен*

System.*out*.println("2: " + thread.getState());

Thread.*sleep*(10);

*// TIMED\_WAITING*

*// поток ждет некоторое время окончания работы другого потока*

System.*out*.println("3: " + thread.getState());

thread.join();

*// TERMINATED – поток завершил выполнение*

System.*out*.println("4: " + thread.getState());

} **catch** (InterruptedException e) {

System.*err*.print("ошибка потока");

}

}

}

В результате компиляции и запуска будет выведено:

**1: NEW**

**2: RUNNABLE**

**3: TIMED\_WAITING**

**4: TERMINATED**

*/\* # 12 : состояния BLOCKED, WAITING : ThreadWaitingStateTest.java \*/*

**package** by.bsu.chapt14;

**public** **class** ThreadWaitingStateTest **extends** Thread {

**public** **void** run() {

**try** {

**synchronized** (**this**) {

wait();

}

} **catch** (InterruptedException e) {

System.*err*.print("ошибка потока");

}

}

**public** **static** **void** main(String[] args) {

**try** {

Thread thread = **new** ThreadWaitingStateTest();

thread.start();

**synchronized** (thread) {

Thread.*sleep*(10);

*// BLOCKED – because thread attempting to acquire a lock*

System.out.println("1: " + thread.getState());

}

Thread.*sleep*(10);

*// WAITING – метод wait() внутри synchronized*

*// останавил поток и освободил блокировку*

System.*out*.println("2: " + thread.getState());

thread.interrupt();

} **catch** (InterruptedException e) {

System.*err*.print("ошибка потока");

}

}

}

В результате компиляции и запуска будет выведено:

**1: BLOCKED**

**2: WAITING**

Потоки в J2SE 5

Java всегда предлагала широкие возможности для мультипрограммирования: потоки – это основа языка. Однако очень часто использование таких возможностей становилось ловушкой: правильно написать и отладить многопоточную программу достаточно сложно.

В версии 1.5 языка добавлены пакеты классов **java.util.concurrent.locks**, **java.util.concurrent.atomic**, **java.util.concurrent**, возможности которых обеспечивают более высокую производительность, масштабируемость, построение потокобезопасных блоков параллельных (concurrent) классов, вызов утилит синхронизации, использование семафоров, ключей и atomic-переменных.

Возможности синхронизации существовали и ранее. Практически это означало, что синхронизированные объекты блокировались, хотя необходимо это было далеко не всегда. Например, поток, изменяющий одну часть объекта **Hashtable**, блокировал работу других потоков, которые хотели прочесть (даже не изменить) совсем другую часть этого объекта. Поэтому введение дополнительных возможностей, связанных с синхронизаций потоков и блокировкой ресурсов довольно логично.

Ограниченно потокобезопасные (thread safe) коллекции и вспомогательные классы управления потоками сосредоточены в пакете **java.util.concurrent**. Среди них можно отметить:

* параллельные классы очередей **ArrayBlockingQueue** (FIFO очередь с фиксированой длиной), **PriorityBlockingQueue** (очередь с приоритетом) и **ConcurrentLinkedQueue** (FIFO очередь с нефиксированой длиной);
* параллельные аналоги существующих синхронизированых классов-коллекций **ConcurrentHashMap** (аналог **Hashtable**) и   
  **CopyOnWriteArrayList** (реализация **List**, оптимизированная для случая, когда количество итераций во много раз превосходит количество вставок и удалений);
* механизм управления заданиями, основанный на возможностях класса **Executor**, включающий пул потоков и службу их планирования;
* высокопроизводительный класс **Lock**, поддерживающий ограниченные ожидания снятия блокировки, прерываемые попытки блокировки, очереди блокировки и установку ожидания снятия нескольких блокиро­вок посредством класса **Condition**;
* классы синхронизации общего назначения, такие как **Semaphore**, **CountDownLatch** (позволяет потоку ожидать завершения нескольких операций в других потоках), **CyclicBarrier** (позволяет нескольким потокам ожидать момента, когда они все достигнут какой-либо точки) и **Exchanger** (позволяет потокам синхронизироваться и обмениваться информацией);
* классы атомарных переменных (**AtomicInteger**, **AtomicLong**,   
  **AtomicReference**), а также их высокопроизводительные аналоги **SyncronizedInt** и др.;
* обработка неотловленных прерываний: класс **Thread** теперь поддерживает установку обработчика на неотловленные прерывания (подобное ранее было доступно только в **ThreadGroup**).

Хорошим примером новых возможностей является синхронизация коллекции типа **Hashtable**. Объект **Hashtable** синхронизируется целиком, и если один поток занял кэш остальные потоки вынуждены ожидать освобождения объекта. В случае же использования нового класса **ConcurrentHashMap** практически все операции чтения могут проходить одновременно, операции чтения и записи практически не задерживают друг друга, и только одновременные попытки записи могут блокироваться. В случае же использования данного класса как кэша (спецификой которого является большое количество операций чтения и малое – записи), блокироваться многопоточный код практически не будет.

В таблице приведено время выполнения (в миллисекундах) программы, использовавшей в качестве кэша **ConcurrentHashMap** и **Hashtable**. Тесты проводились на двухпроцессорном сервере под управлением Linux. Количество данных для большего количества потоков увеличивалось.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| **Количество потоков** | **ConcurrentHashMap** | **Hashtable** |
| 1 | 1.00 | 1.03 |
| 2 | 2.59 | 32.40 |
| 4 | 5.58 | 78.23 |
| 8 | 13.21 | 163.48 |
| 16 | 27.58 | 341.21 |
| 32 | 57.27 | 778.41 |

*// # 13 : применение семафора: Sort.java :* *ArraySort.java*

**package** by.bsu.chapt14;

**import** java.util.concurrent.\*;

**public class** Sort {

**public static final int** *ITEMS\_COUNT* = 15;

**public static double** *items*[];

*// семафор, контролирующий разрешение на доступ к элементам массива*

**public static** Semaphore sortSemaphore =

**new** Semaphore(0, **true**);

**public static void** main(String[] args) {

*items* = **new** **double**[*ITEMS\_COUNT*];

**for**(**int** i = 0 ; i < items.length ; ++i) {

*items*[i] = Math.*random*();

*}*

**new** Thread(**new** ArraySort(*items*)).start();

**for**(**int** i = 0 ; i < *items*.length ; ++i) {

*/\**

*\* при проверке доступности элемента сортируемого*

*\* массива происходит блокировка главного потока*

*\* до освобождения семафора*

*\*/*

*sortSemaphore*.acquireUninterruptibly();

System.*out*.println(*items*[i]);

}

}

}

**class** ArraySort **implements** Runnable {

**private double** items[];

**public** ArraySort(**double** items[]) {

**this**.items = items;

}

**public void** run(){

**for**(**int** i = 0 ; i < items.length - 1 ; ++i) {

**for**(**int** j = i + 1 ; j < items.length ; ++j) {

**if**( items[i] < items[j] ) {

**double** tmp = items[i];

items[i] = items[j];

items[j] = tmp;

}

}

*// освобождение семафора*

Sort.*sortSemaphore*.release();

**try** {

Thread.*sleep*(71);

} **catch** (InterruptedException e) {

System.*err*.print(e);

}

}

Sort.*sortSemaphore*.release();

}

}