## Инструкция synchronized

Синхронизировать объект можно не только при помощи методов с соответствующим 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.

```
/* пример # 9 : блокировка объекта потоком: TwoThread.java */
package chapt14;
public class TwoThread {
    public static void main(String args[]) {
         final StringBuffer s = new StringBuffer();
         new Thread() {
              public void run() {
                   int i = 0;
                    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() {
                   int \dot{j} = 0;
                    synchronized (s) {
                        while (j++ < 3) {
                             s.append("B");
                        System.out.println(s);
               }//конец synchronized
          }.start();
     }
}
```

В результате компиляции и запуска будет, скорее всего (так как и 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.

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 lock. 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.

/\* пример # 10 : взаимодействие wait() и notify(): Blocked.java: Runner.java \*/
раскаде chapt14;

```
public class Blocked {
      private int i = 1000;
      public int getI() {
            return i;
      public void setI(int i) {
            this.i = i;
      public synchronized void doWait() {
                   try {
                         System.out.print("He ");
                         this.wait(); /* остановка потока и
                                      освобождение блокировки*/
      System.out.print("сущностей"); // nocле возврата блокировки
                         Thread. sleep (50);
                   } catch (InterruptedException e) {
                         e.printStackTrace();
                   for (int j = 0; j < 5; j++) i/=5;
                   System.out.print("cBepx");
package chapt14;
public class Runner {
```

```
public static void main(String[] args) {
            Blocked lock = new Blocked();
            new Thread() {
                  public void run() {
                         lock.doWait();
                  }}.start();
            try {
                  Thread. sleep (500);
            } catch (InterruptedException e) {
                  e.printStackTrace();
            synchronized (lock) {// 1
                  lock.setI(lock.getI() + 2);
                  System.out.print("преумножай ");
                  lock.notify(); // возврат блокировки
            synchronized (lock) {//2
                  lock.setI(lock.getI() + 3);
                  //блокировка после doWait()
                  System.out.print("необходимого. ");
                  try {
                         lock.wait(500);
                  } catch (InterruptedException e) {
                        e.printStackTrace();
            System.out.print("=" + lock.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.

```
/* пример # 11 : состояния NEW, RUNNABLE, TIMED_WAITING, TERMINATED : ThreadTimedWaitingStateTest.java */
package chapt14;
public class ThreadTimedWaitingStateTest extends Thread {
```