

Синхронизация потоков. Оператор synchronized

При работе потоки нередко обращаются к каким-то общим ресурсам, которые определены вне потока, например, обращение к какому-то файлу. Если одновременно несколько потоков обратятся к общему ресурсу, то результаты выполнения программы могут быть неожиданными и даже непредсказуемыми.

Синхронизация потоков – настройка взаимодействия потоков между собой.

В многопоточном программировании ввели специальное понятие мьютекс (от англ. «mutex», «mutual exclusion» — «взаимное исключение»).

Задача мьютекса — обеспечить такой механизм, чтобы доступ к объекту в определенное время был только у одного потока. Если Поток-1 захватил мьютекс объекта А, остальные потоки не получают к нему доступ, чтобы что-то в нем менять. До тех пор, пока мьютекс объекта А не освободится, остальные потоки будут вынуждены ждать.

Synchronized

Им помечается определенный кусок нашего кода. Если блок кода помечен ключевым словом synchronized, это значит, что блок может выполняться только одним потоком одновременно.

Синхронизацию можно реализовать по-разному. Например, создать целый синхронизированный метод:

```
public synchronized void doSomething() {  
    //...логика метода  
}
```

Или же написать блок кода, где синхронизация осуществляется по какому-то объекту:

```
public class Main {  
    private Object obj = new Object();  
    public void doSomething() {  
        //...какая-то логика, доступная для всех потоков  
        synchronized (obj) {  
            //логика, которая одновременно доступна только для одного потока  
        }  
    }  
}
```

Смысл прост. Если один поток зашел внутрь блока кода, который помечен словом synchronized, он моментально захватывает мьютекс объекта, и все другие потоки, которые попытаются зайти в этот же блок или метод, вынуждены ждать, пока предыдущий поток не завершит свою работу и не освободит монитор.

Каждый объект в Java имеет ассоциированный с ним **монитор**. Монитор представляет своего рода инструмент для управления доступа к объекту. Когда выполнение кода доходит до оператора synchronized, монитор объекта блокируется, и на время его блокировки монопольный доступ к блоку кода имеет только один поток, который и произвел блокировку. После окончания работы блока кода, монитор объекта освобождается и становится доступным для других потоков.

После освобождения монитора его захватывает другой поток, а все остальные потоки продолжают ожидать его освобождения.