

# Мова програмування Java та технології J2EE Модуль “Мова програмування Java”

Лекція 7. Потоки виконання.  
Паралельне виконання.  
Синхронізація потоків.  
Взаємодія потоків.



Сирота О.П.

# Тема лекції

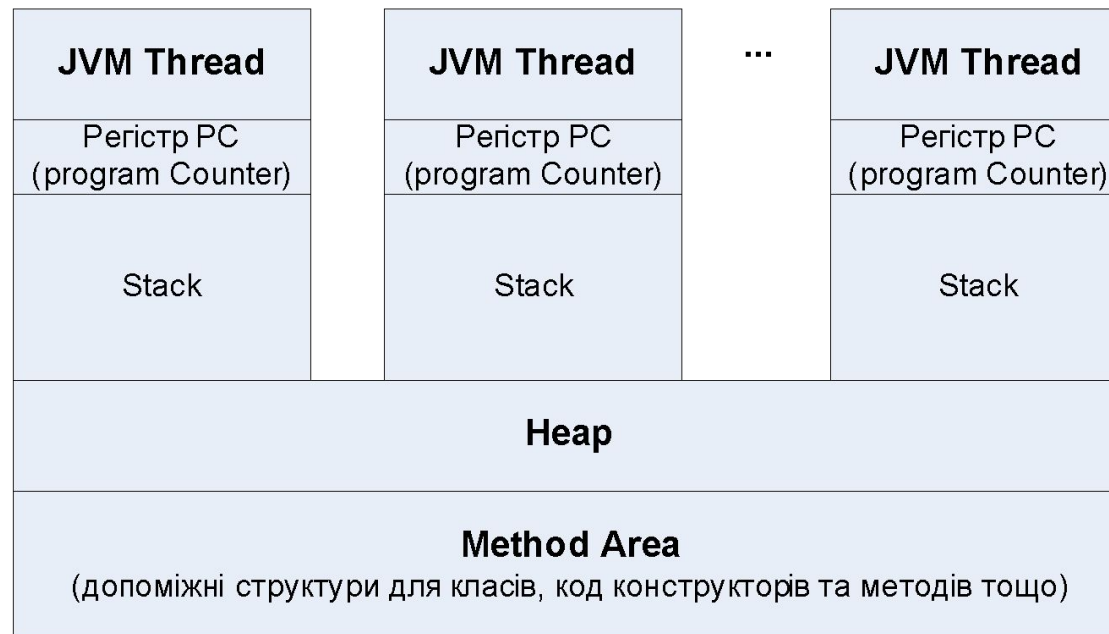


- Поняття потоку виконання у мові Java
- Запуск потоку виконання
- Стани потоків виконання
- Синхронізація потоків
- Взаємодія потоків

# Мова Java та потоки виконання



- Потоки виконання - це частини програми, які можуть виконуватись паралельно
- Java на відміну від багатьох інших мов програмування має вбудовані засоби підтримки потоків виконання та управління паралельним виконанням
- Це досягається завдяки тому, що JVM підтримує власні потоки виконання (JVM Thread)
- Потоки виконання JVM відображаються на потоки операційної системи та тим самим отримують обчислювальні потужності



**Структура JVM**

# Потоки виконання для Java-програми



- Потоки виконання для простої Java-програми:
  - Потік “Main” (в якому виконується метод main)
  - Системні потоки (garbage collector, тощо)

The screenshot displays the 'Threads' window in an IDE, which is circled in red. It lists several threads with their names and states:

Name	State
system	
main	
main	Running
Reference Handler	Waiting
Finalizer	Waiting
Signal Dispatcher	Running
Attach Listener	Running

The code editor shows the following Java code:

```
package javaapplication11;

public class Main {

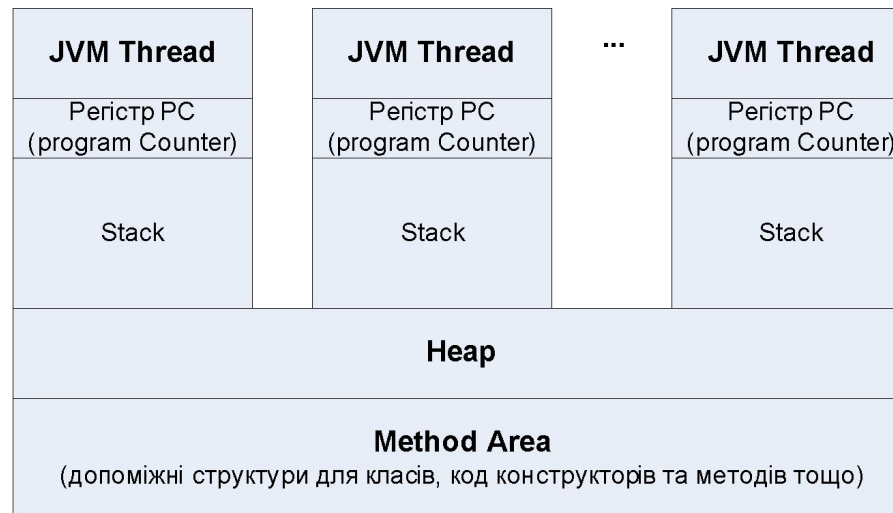
    public static int sum (int ... numbers) {
        int total = 0;
        for (int i = 0; i < numbers.length; i++)
            total += numbers [i];
        return total;
    }

    public static void main(String[] args) {
        System.out.println(sum(1,2,3,4,5));
    }
}
```

# Поняття потоку виконання в Java



- Потоки виконання в Java
  - кожний потік виконання має свій стек та регістр program counter
  - можуть виконувати один й той самий код (але кожний потік буде виконувати код у своєму стеку)
  - мають доступ до одного й того самого адресного простору (JVM Heap) та можуть маніпулювати одними й тими самими даними



- Потоки виконання в Java – це екземпляри класу `java.util.Thread`

# Алгоритм запуску потоку виконання



1. Визначити код, який буде виконуватись.
  2. Створити екземпляр потоку та призначити йому код для виконання.
  3. Запустити потік.
- Метод `java.util.Thread` для запуску потоку виконання:
    - `start`

# Крок 1. Визначення коду для виконання



- Варіант 1 – **визначити код безпосередньо у потоці**. Для цього необхідно розширити клас `java.lang.Thread`

```
public class MyThread extends Thread {  
    @Override  
    public void run() {  
        System.out.println("MyThread");  
    }  
}
```

- Варіант 2 – **визначити код у окремому класі**. Для цього необхідно реалізувати інтерфейс `java.lang.Runnable`

```
class MyRunnable implements Runnable {  
    @Override  
    public void run() {  
        System.out.println("MyRunnable");  
    }  
}
```

Реалізувати інтерфейс `Runnable` – це кращий спосіб визначення коду для потоку виконання

- оскільки дозволяє відокремити код потоку від коду «роботи», яку потік виконує

## Крок 2. Створення екземпляру потоку виконання та призначення коду для виконання



- Варіант 1 – якщо визначено нащадок класу **Thread**

```
MyThread t = new MyThread();
```

- Варіант 2 – якщо реалізовано інтерфейс **Runnable**

```
MyRunnable r = new MyRunnable();  
Thread t = new Thread(r);
```

Один екземпляр **Runnable** можна передати декільком об'єктам **Thread**

```
MyRunnable r = new MyRunnable();  
Thread t1 = new Thread(r);  
Thread t2 = new Thread(r);  
Thread t3 = new Thread(r);
```



# Крок 3. Запуск потоку виконання



- За допомогою методу `start()` класу `Thread`

- **Приклад**

```
public static void main(String[] args) {  
    MyRunnable r = new MyRunnable();  
    Thread t = new Thread(r);  
    t.start();  
}
```

# Приклад. Запуск декількох потоків



```
public class ThreadStarter {
    public static void main(String[] args) {
        NamedRunnable nr = new NamedRunnable();
        Thread one = new Thread(nr);
        Thread two = new Thread(nr);
        Thread three = new Thread(nr);

        one.setName("Первый");
        two.setName("Второй");
        three.setName("Третий");

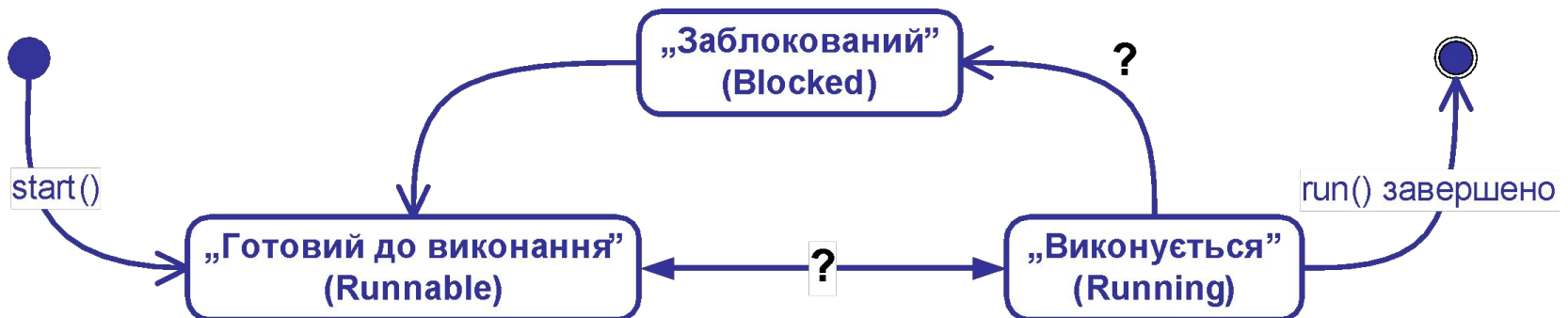
        one.start();
        two.start();
        three.start();
    }
}

class NamedRunnable implements Runnable {
    public void run() {
        System.out.println("Запущен " + Thread.currentThread().getName());
        System.out.println("Закончен " + Thread.currentThread().getName());
    }
}
```



# Основні стани потоків виконання

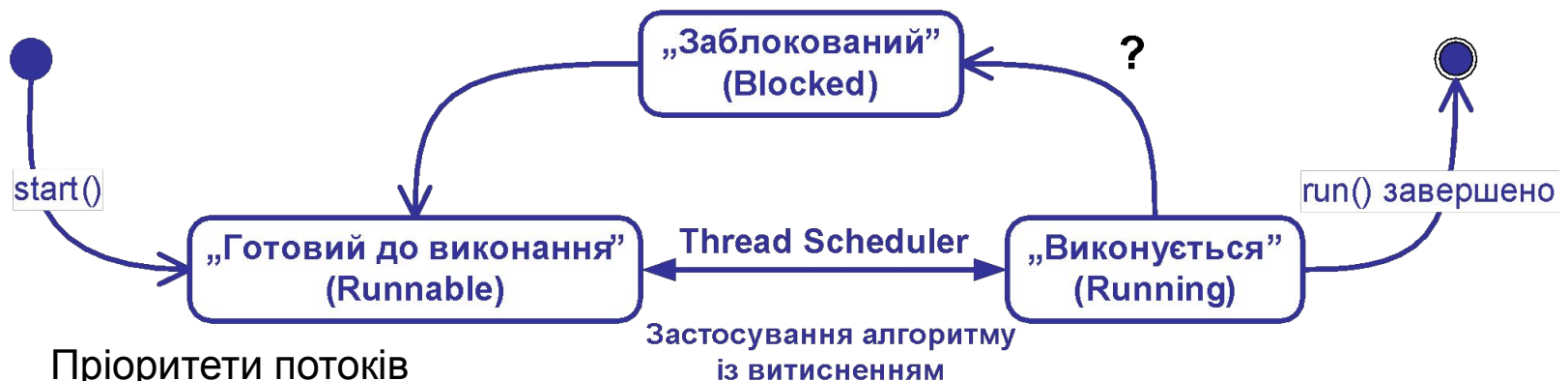
- Після запуску потоку за допомогою методу `start` він не відразу отримує обчислювальні потужності
- Основні стани потоків виконання:
  - **Готовий до виконання** – потік переходить в цей стан після виклику методу `start`
  - **Виконується** – такому потоку надано обчислювальні потужності
  - **Заблоковано** – виконання такого потоку призупинено
- Після завершення виконання потік не може бути запущений знову.
- Перевірка стану потоку
  - Клас `Thread`, метод `isAlive` – потік “живий”, якщо він стартований, але виконання методу `run` ще не завершено.



# Планувальник потоків виконання



- Планувальник потоків виконання (Thread Scheduler)
  - Складова JVM
  - **Надає потоку виконання обчислювальні потужності**
- Планувальник застосовує **алгоритм із витисненням на основі пріоритетів**
  - Планувальник обирає для виконання потік з найвищим пріоритетом, який знаходиться у стані готовності до виконання (runnable)
  - Якщо з'являється інший потік із вищим пріоритетом у стані готовності до виконання, то застосовується витиснення – потік з меншим пріоритетом повертається у стан готовності до виконання, а потік з більшим пріоритетом виконується

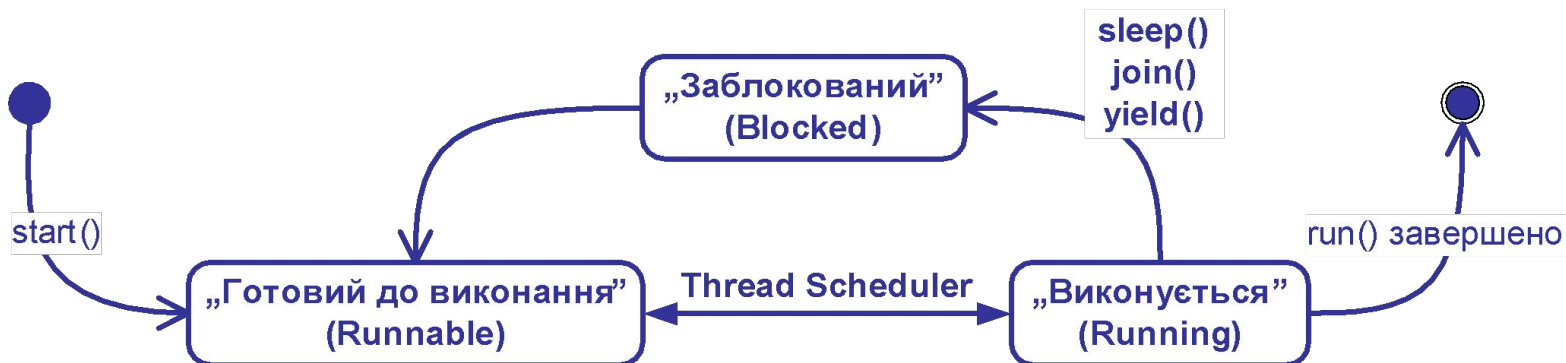


- Пріоритети потоків
  - `Thread.MIN_PRIORITY` (1)
  - `Thread.MAX_PRIORITY` (10)
  - `Thread.NORM_PRIORITY` (5)
- Метод класу `Thread` для встановлення пріоритету потоку
  - `public final void setPriority(int newPriority)`

# Блокування потоків виконання



- Методи для тимчасового блокування виконання потоку:
  - `public static void sleep(long millis) throws InterruptedException`
  - `public static void yield()`
  - `public final void join() throws InterruptedException`
- **sleep** – заснути на мілісекунди. Статичний метод, який діє на потік виконання, в він якому викликаний. Метод **sleep** дає змогу виконатися потокам із меншими пріоритетами
- **join** – чекати, поки вказаний потік не завершить виконання (див. приклад на наступних слайдах)
- **yield** – дати шанс іншим потокам виконатися. Якщо є потоки у стані “готовий до виконання”, то вони будуть переведені у стан “виконуються”. Якщо таких потоків немає, то потік продовжить виконання.



# Приклад sleep



```
public class ThreadStarter {
    public static void main(String[] args) {
        NamedRunnable nr = new NamedRunnable();
        Thread one = new Thread(nr);
        Thread two = new Thread(nr);
        Thread three = new Thread(nr);

        one.setName("Первый");
        two.setName("Второй");
        three.setName("Третий");

        one.start();
        two.start();
        three.start();
    }
}

class NamedRunnable implements Runnable {
    public void run() {
        System.out.println("Запущен " + Thread.currentThread().getName());
        try {
            Thread.sleep(1000); // діє на той потік, в якому викликаний sleep
        }
        catch (InterruptedException ex) {}
        System.out.println("Закончен " + Thread.currentThread().getName());
    }
}
```

# Приклад join



```
public static void main(String[] args) {  
  
    Thread t = new Thread(new NamedRunnable());  
    t.start();  
  
    ...  
  
    // почекаємо поки t не закінчиться  
    try {  
        t.join();  
    }  
    catch (InterruptedException e) {  
    }  
    // продовжимо  
    ...  
}
```

# Типи потоків виконання



- Типи потоків:
  - Потоки-“демони” (daemon threads) – «сервісні» потоки. Зазвичай виконуються з низьким пріоритетом. Прикладом є garbage collector thread.
  - Користувацькі потоки (user threads)
- JVM завершує своє виконання, коли завершують виконання усі користувацькі потоки
- Будь-який потік може стати “демоном”
  - Методи **Thread**: **setDaemon**, **isDaemon**



# Підсумок - клас Thread



## ОСНОВНІ МЕТОДИ

`static currentThread`  
`static dumpStack`  
`static getAllStackTraces`  
`getId/setId`  
`getName/setName`  
`getPriority/setPriority`  
`getState`  
`interrupt`  
`isAlive`  
`isDaemon/setDaemon`  
`join`  
`run`  
`sleep`  
`start`  
`yield`

## Конструктори

`Thread()`  
`Thread(String name)`  
`Thread(Runnable runnable)`  
`Thread(Runnable runnable,  
String name)`  
`Thread(ThreadGroup g, Runnable  
runnable)`  
`Thread(ThreadGroup g, Runnable  
runnable, String name)`  
`Thread(ThreadGroup g, String  
name)`

# Цілісність даних



```
1 public class NotSyncStack {
2     int idx = 0;
3     char[] data = new char[6];
4
5     public void push(char c) {
6         data[idx] = c;
7         idx++;
8     }
9
10    public char pop() {
11        idx--;
12        return data[idx];
13    }
14 }
```

- Нехай потік 1 та потік 2 одночасно працюють з одним й тим самим екземпляром `NotSyncStack`
  - Уявіть, що потік 1 виконав рядок 11, а потік 2 виконав рядок 6.
  - **В результаті цілісність даних порушено.**

# synchronized



- У Java кожний об'єкт має **флаг блокування (об'єктний монітор)**
- Оператор **synchronized** заховає флаг блокування об'єкту, в результаті чого потік отримує ексклюзивний доступ до блоку, захищеного оператором коду

```
synchronized (вираз) {  
    ...  
}
```

Дії потоку виконання:

- 1) Захват флагу блокування об'єкту, на який вказує *вираз*
- 2) Виконання блоку команд
- 3) Звільнення повернення флагу блокування

- Нехай виконуються потік 1 та потік 2 та намагаються виконати один й той самий блок коду, що захищений оператором **synchronized**
  - Коли потік 1 намагається виконати **synchronized**, то він захоплює флаг блокування.
  - Після цього коли потік 2 намагається виконати **synchronized** на тому самому об'єкті, то флаг блокування відсутній (захоплений іншим потоком). В результаті потік 2 стає в чергу очікування, яка асоційована з вказаним об'єктом.

# synchronized. Продовження



- Оператор **synchronized** не блокує вказаний об'єкт, а блокує доступ до коду
- Увага! Механізм **synchronized** коректно працює тільки якщо оператором **synchronized** захищати усі ділянки модифікації даних, тому
  - За допомогою **synchronized** повинні бути захищені усі методи, які модифікують дані
  - Усі дані, які модифікуються всередині блоку **synchronized**, повинні бути **private**
- У прикладі оператором **synchronized** захищені усі методи, які модифікують дані - **push** та **pop**

```
public class SyncStack {
    int idx = 0;
    char[] data = new char[6];

    public void push(char c) {
        synchronized(this) {
            data[idx] = c;
            idx++;
        }
    }
    public char pop() {
        synchronized(this) {
            idx--;
            return data[idx];
        }
    }
}
```

# Варіанти застосування `synchronized`



```
public void push(char c) {  
    synchronized(this) {  
        // The push method code  
    }  
}
```

Еквівалентна форма:

```
public synchronized void push(char c) {  
    // The push method code  
}
```

# synchronized для статичних методів



Можливе застосування **synchronized** для статичних методів:

```
class MyStaticSyncClass {
    static int count;
    public static synchronized int getCount() {
        return count;
    }
}
```

- Що є флагом блокування? - Екземпляр `java.lang.Class`
- Еквівалентна форма запису:

```
class MyStaticSyncClass {
    static int count;
    public static int getCount() {
        synchronized(MyStaticSyncClass.class) {
            return count;
        }
    }
}
```

# Повернення флагу блокування

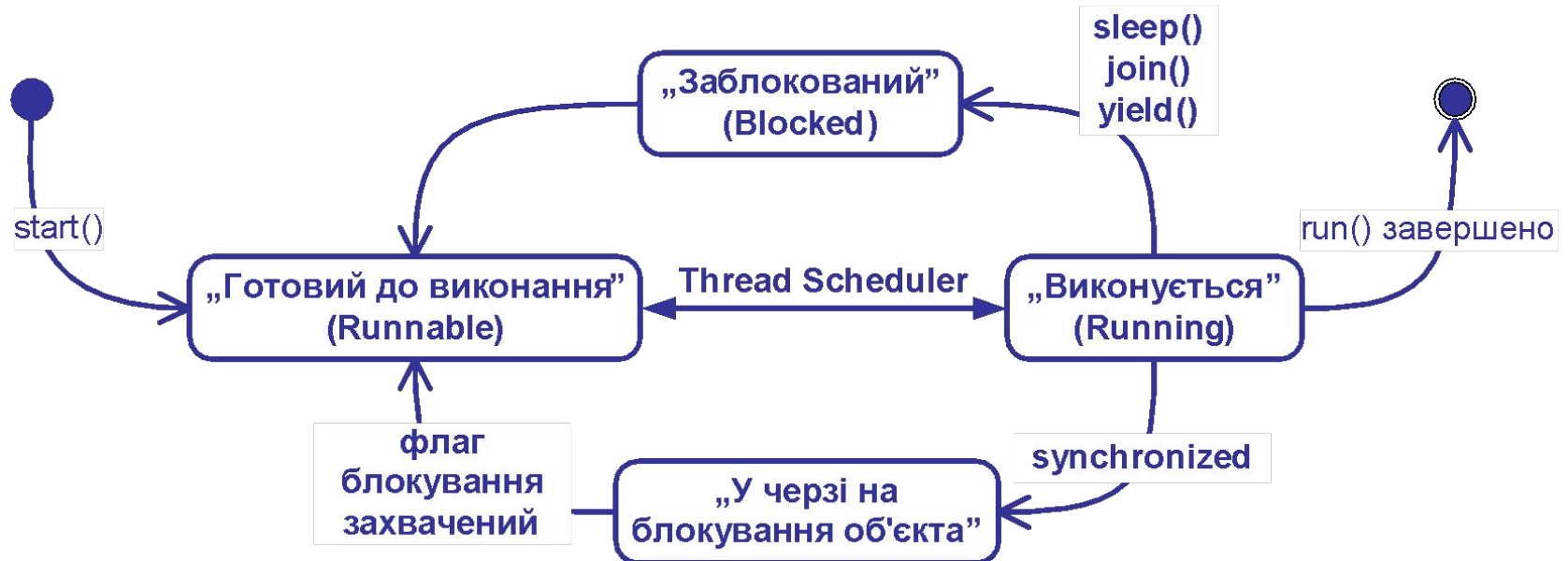


- Технологія Java гарантує, що флаг блокування повертається автоматично у наступних випадках:
  - завершення `synchronized` блоку
  - `return`
  - `break`
  - `throw`

# Діаграма станів потоку з врахуванням synchronized



- Механізм синхронізації додає новий стан для потоку виконання – **“у черзі на блокування об’єкта”**. Із цього стану потік виконання виходить, коли захватує флаг блокування об’єкта





# Колекції



- Чи є колекції (похідні від інтерфейсів Collection та Map) thread-safe?
- Ваша відповідь?
- Вірна відповідь:
  - «Нові» колекції – не thread-safe
    - `ArrayList`, `LinkedList`, `Queue`, `Deque`, `HashMap`, `TreeMap`, `HashSet`, `TreeSet` та інші
  - «Старі» колекції – thread-safe
    - `Vector`, `Hashtable`

# Thread-safe-оболонки для колекцій



## Матеріал із лекції 6

- Thread-safe оболонки для колекцій

У класі `Collections` містяться наступні методи:

```
public static <T> Collection<T> synchronizedCollection(Collection<T> c);
public static <T> Set<T> synchronizedSet(Set<T> s);
public static <T> List<T> synchronizedList(List<T> list);
public static <K,V> Map<K,V> synchronizedMap(Map<K,V> m);
public static <T> SortedSet<T> synchronizedSortedSet(SortedSet<T> s);
public static <K,V> SortedMap<K,V> synchronizedSortedMap(SortedMap<K,V> m);
```

- Приклад:

```
Collection<Type> c = Collections.synchronizedCollection(myCollection);
synchronized(c) {
    for (Type e : c)
        foo(e);
}
```

**Питання:** Навіщо `c = Collections.synchronizedCollection` та відразу після цього `synchronized(c)`?

**Відповідь:** Усі методи для модифікації синхронізованої колекції є thread-safe. Але при ітеруванні колекції колекція може бути змінена (за допомогою метода `Iterator.remove`). Саме тому будь-яке ітерування необхідно обривати `synchronized`

# Взаємне блокування (deadlock)



- Взаємне блокування – коли два потоки виконання чекають один від одного, поки інший відпустить флаг блокування того самого об'єкту.

```
public class DeadlockRisk {
    private MyResource resourceA = new MyResource();
    private MyResource resourceB = new MyResource();
    public int read() {
        synchronized (resourceA) { // deadlock может быть здесь
            synchronized (resourceB) {
                return resourceB.value + resourceA.value;
            } } }
    public void write(int a, int b) {
        synchronized (resourceB) { // deadlock может быть здесь
            synchronized (resourceA) {
                resourceA.value = a; resourceB.value = b;
            } } }
}
```

- Рекомендації для запобігання взаємного блокування:
  - Стежте за порядком блокування
- Такі утиліти Java як **jconsole**, **jstack** дозволяють виявити блокування. Ці утиліти входять у склад JDK та можуть застосовуватись для моніторингу як локальних, так і віддалених процесів.

# Паралельне виконання та `synchronized`

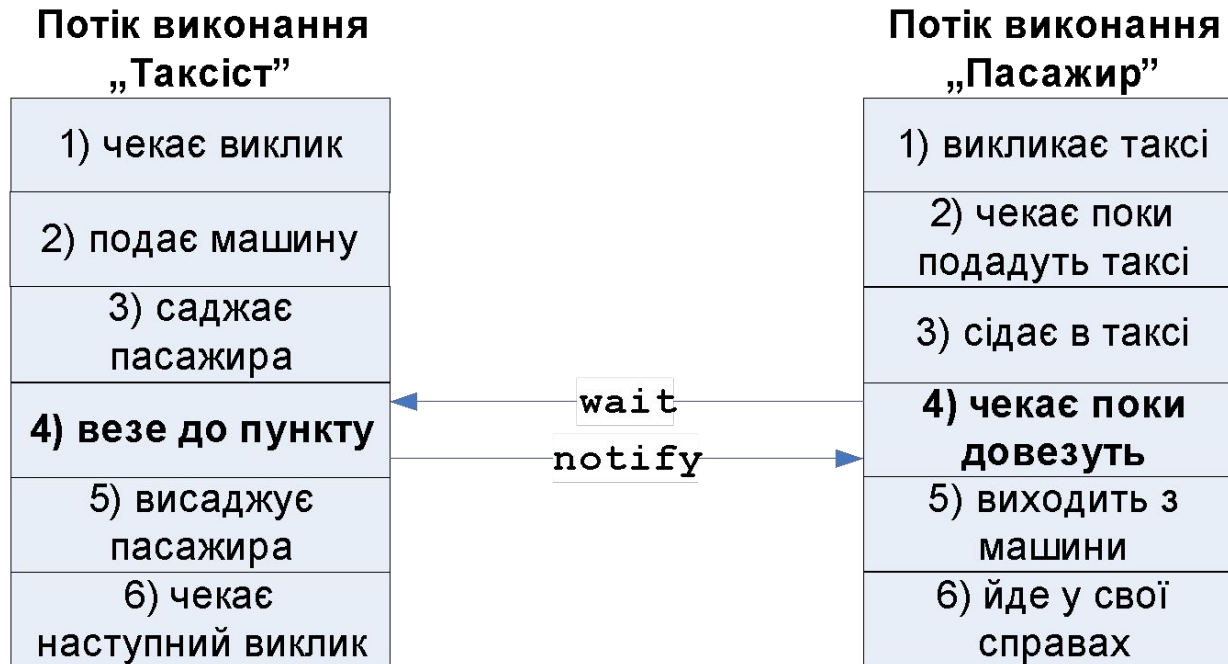


- Увага!
  - Блокування за допомогою `synchronized` “шкодить” паралельному виконанню
  - Тому “синхронізувати” необхідно найменшу кількість рядків коду
  - Наведіть приклади, які об’єкти необхідно синхронізувати в розподілених високо навантажених системах
    - Connection Pool (БД, LDAP тощо) - методи отримання з’єднання (`connection`)

# Взаємодія потоків



- Сюжет - пасажир їде в таксі
  - Якщо перевести цю ситуацію у потоки Java, то є потік таксиста та потік пасажирів



- Розглянемо фрагмент 4) із схеми. Пасажир може дізнатися, що вже приїхали 2 способами:
  - Через кожні 2 секунди пасажир питає “Ми вже приїхали?”
  - Пасажир чекає, поки водій сповістить, що приїхали
- Для взаємодії потоків у стилі “чекати”- “сповістити” призначені методи класу `Object` - `wait`, `notify`, `notifyAll`

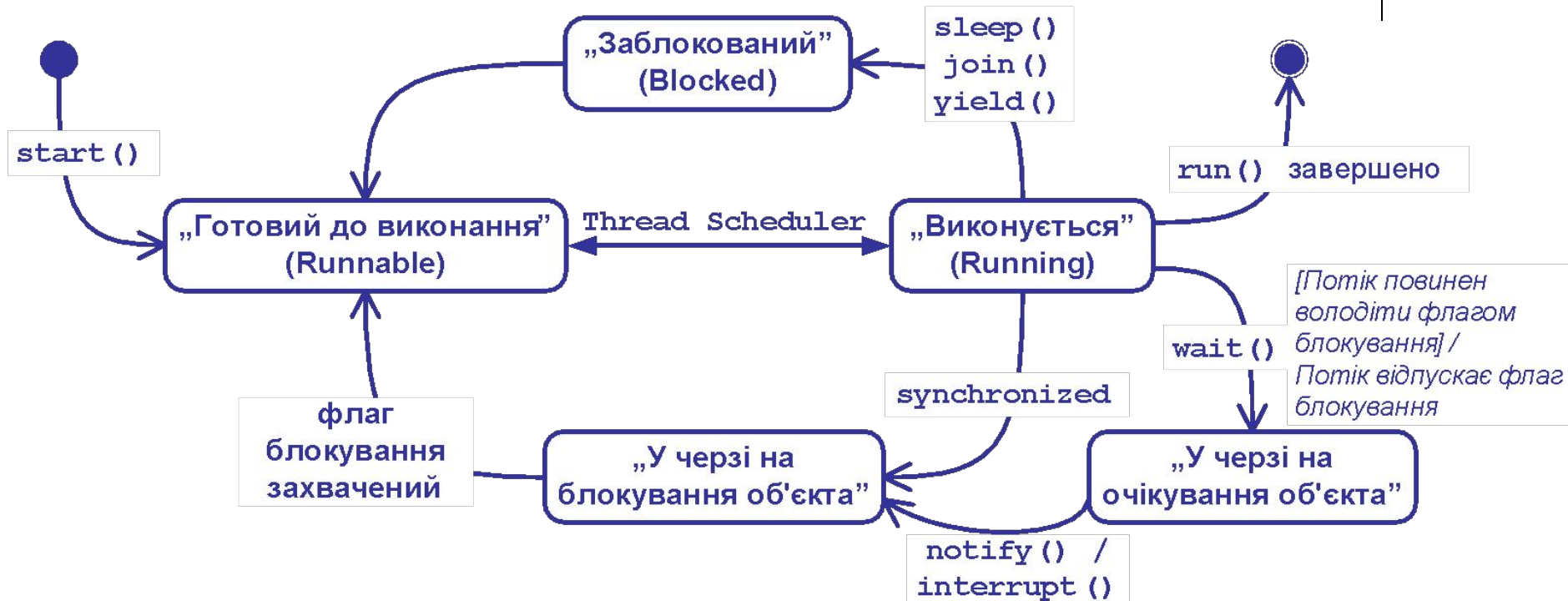
# Взаємодія потоків `wait-notify`



Схема роботи `wait-notify`:

- Якщо в потоці викликано `obj.wait()`, то потік призупиняє виконання та потрапляє в чергу очікування об'єкту `obj`
- Потік видаляється із черги очікування `obj` коли інший потік виконує `obj.notify()` або `obj.notifyAll()` – для того самого об'єкта `obj`
- Якщо `obj.wait()` на одному й тому самому об'єкті `obj` виконали декілька потоків, то
  - виклик `obj.notify()` відновлює роботу тільки одного потоку, що очікує `obj`
  - виклик `obj.notifyAll()` відновлює роботу усіх потоків, що очікують `obj`
- `wait-notify` можуть бути застосовані для будь-якого об'єкту, у тому числі об'єкту типу `Thread`
- Питання – у прикладі з минулого слайду який об'єкт слід застосувати для `wait-notify`

# Діаграма станів потоку з врахуванням wait-notify



- **wait**, **notify**, **notifyAll** повинні викликатися із **synchronized**-блоку, інакше отримаємо виключну ситуацію
- **wait** – звільняє прапор блокування об'єкта

# Приклад



```
public class SyncStack {  
  
    private List<Character> buffer=new ArrayList<Character>(400);  
  
    public synchronized char pop() {  
        char c;  
        while (buffer.size() == 0) {  
            try {  
                this.wait();  
            } catch (InterruptedException e) {  
            }  
        }  
        c = buffer.remove(buffer.size()-1);  
        return c;  
    }  
  
    public synchronized void push(char c) {  
        this.notify();  
        buffer.add(c);  
    }  
}
```



# java.util.concurrent



- Це тема наступної лекції

# Література



- **The Java Tutorial.**  
<http://download.oracle.com/javase/tutorial/essential/concurrency/index.html>
- **SL-275. Java Programming Language.** – Sun Microsystems. - 2007.
- Брюс Эккель. **Философия Java.** – Питер, 2008. – 640 с.
- Майкл Морган. **Java 2. Руководство разработчика.** – М: Вильямс, 2000. – 720с.
- Кей С. Хорстманн, Гари Корнелл. **Java 2. Библиотека профессионала. Том 1. Основы.** – Вильямс, 2007. – 896с.