# Київський національний університет імені Тараса Шевченка Факультет комп'ютерних наук та кібернетики Кафедра інтелектуальних програмних систем Операційні Системи

Індивідуальне завдання

Варіант: Блокуючі запити, Future, Unix-сокет, Java

Виконав студент 3-го курсу

Групи ІПС-32

Кот Андрій Анатолійович

## Завдання

Завдання полягало в вивченні методів роботи Java Networking, тобто сокети, протоколи, серверну та клієнтську частину. Розробити програми, яка в свою чергу реалізовувала алгоритми блокування запитів, Future та Unix-сокети.

# Теорія

## 1. Блокуючі запити

**Блокуючий запит** — це операція, яка зупиняє виконання потоку до завершення цієї операції. Потік «блокується» і чекає, поки операція завершиться або отримає результат.

## Характеристики:

- Синхронність: Блокуючі запити виконуються синхронно, тобто наступний код не виконується, поки запит не завершиться.
- Простота реалізації: Блокуючі операції прості у використанні, оскільки не вимагають складних механізмів для обробки результатів.
- **Негативний вплив на продуктивність**: Якщо потік заблокований, він не може виконувати інші завдання, що може знижувати продуктивність багатопотокових додатків.

## 2. Future

**Future** — це об'єкт в Java, який представляє результат асинхронної операції, яка може завершитися в майбутньому.

## Основні характеристики:

• Future дозволяє отримати результат обчислення, яке виконується в іншому потоці.

- Асинхронний підхід: основний потік може продовжувати працювати, поки результат не стане доступним.
- Підтримує методи для перевірки стану завдання, очікування завершення та скасування.

## Основні методи Future:

- get(): Блокує виконання, поки результат не буде готовий.
- isDone(): Повертає true, якщо завдання завершене.
- cancel(boolean mayInterruptIfRunning): Скасовує виконання завдання.
- isCancelled(): Повертає true, якщо завдання було скасоване.
- 3. Unix-сокети

**Unix-сокети** — це механізм міжпроцесної взаємодії (Inter-Process Communication, IPC) для обміну даними між процесами на одній машині. Вони використовують файлову систему для встановлення адреси сокета і працюють безпосередньо через ядро операційної системи.

### Типи Unix-сокетів:

- 1. **SOCK\_STREAM**: Використовує потоки даних (аналог TCP).
- 2. **SOCK\_DGRAM**: Використовує датаграми (аналог UDP).
- 3. **SOCK\_SEQPACKET**: Послідовні пакети, схожі на потоки, але зберігається структурованість пакетів.

## Як працюють Unix-сокети:

- Сервер створює сокет і прив'язує його до адреси у файловій системі (наприклад, /tmp/socket).
- Клієнт підключається до цього сокета через ту ж адресу.
- Процеси обмінюються даними через сокет, використовуючи механізми читання і запису.

# Реалізація

Почнемо з блокуючих запитів.

Як вже було з'ясовано, блокуючим запитом вважається довільна сихронізована команда, яка блокує потік до тих пір поки, запит не буде повністю виконаний. Тому цим можна вважати навіть звичайний readline() з BufferedReader. Але якщо ми говоримо про потоки, тоді можемо привести даний приклад:

```
public static void main(String[] args) {
    //Створюемо довільний об'єкт, який буде блокуватися

Resource resource = new Resource();
    //Розміщуемо об'єкт в двух потоках

MyThread myThread1 = new MyThread(resource);

MyThread myThread2 = new MyThread(resource);

//Запускаємо

myThread1.start();

myThread2.start();
}
```

В середині кожного потоку перевизначаємо метод run()

```
@Override
public void run() {
   try{
        System.out.println("Thread: "+this.getName()+", Start");
        // Блокуемо об'ект
        synchronized(resource) {
            System.out.println("Thread: "+this.getName()+", block resource");
            sleep(5000);
        }
        System.out.println("Thread: "+this.getName()+", Unblock resource");
    }
}
```

```
catch (InterruptedException e) {
    System.out.println(e);
}
```

Коли ми зупускаємо програму один з потоків блокує ресурс, тим самим інший поток, який звертається до цього самого об'єкту, переходить у стан очікування, поки перший його не звільнить.

## Дані з консолі:

```
Thread: Thread-1, Start
Thread: Thread-0, Start
Thread: Thread-1, block resource
Thread: Thread-1, Unblock resource
Thread: Thread-0, block resource
Thread: Thread-0, Unblock resource
```

Теперер перейдемо до Future.

Future, це клас який дозволя викликати методи в іншому потоці, не перешкоджаючи роботі основного потоку, а також отримувати результат пізніше у вигляді якихось даних (якщо викликати метод .get() тоді поток виклику блокується). Все це можливо, тому що ми використовуємо інтерфейс Callable, а не Runable, який дозволяє повертати змінну, як результат.

## Перейдемо до прикладу:

```
public static void main(String[] args) {
  Callable<Integer> task = () -> {
  Future<Integer> future = executorService.submit(task);
      System.out.println("Result is: " + res);
```

## Дані з консолі:

```
Call future...
Result is: 3
Done
```

Щодо до **Unix-сокетів**, спочатку потрібно пояснити, що це взагалі таке. На відміну від звичайних сокетів, які потребують IP адреси та порт, для підключення, будь то в локальній чи серверній мережі, юнікс-сокети працюють лише в локальній та за допомогою файлової системи, що набагато швидше порівнянно з попереднім.

## Приклад серверної частини:

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

```
//Створюемо файл у лапці, до якої буде відключений сервер

UnixSocketAddress address = new UnixSocketAddress(new
File("/tmp/unix_socket_java"));

try (UnixServerSocketChannel serverChannel =
UnixServerSocketChannel.open()) {

// Біндимо файл для нашого сокета

serverChannel.configureBlocking(true);

serverChannel.socket().bind(address);

System.out.println("Server is waiting for a client...");

// Відкриваемо канал та очікуемо на кліента

try (UnixSocketChannel clientChannel = serverChannel.accept()) {

System.out.println("Client connected");

ByteBuffer buffer = ByteBuffer.allocate(1024);

// Тепер поки наш кліент передає дані, та залишається на зв'язку,
ми продовжуємо виводити повідомлення отримані від нього

while (true) {

buffer.clear();
```

```
int bytesRead = clientChannel.read(buffer);
               if (bytesRead == -1) {
buffer.limit());
               System.out.println("Received from client: " + message);
  } catch (IOException e) {
```

## Приклад клієнтської сторони:

```
public static void main(String[] args) {
    SocketAddress socketAddress =
UnixDomainSocketAddress.of("/tmp/unix_socket_java");
    System.out.println("Connecting to server... ");
    // Спроба підключитися до сервера
    try(SocketChannel socketChannel = SocketChannel.open(socketAddress)) {
```

```
System.out.println("Connected");

BufferedReader userInput = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));

String line="";

// Тепер можемо передавати повідомлення

while(!line.equals("End")) {
    line= userInput.readLine();
    ByteBuffer buffer = ByteBuffer.wrap(line.getBytes());
    socketChannel.write(buffer);
  }

}

catch(IOException e) {
    System.out.println(e);
}
```

Дані з консолі:

Запускаємо програму Сервер:

```
Server is waiting for a client...
```

Запускаємо Клієнтську частину:

```
Connecting to server...
Connected
```

```
Server is waiting for a client...
Client connected
```

Тепер можемо передавати повідомлення через клієнта:

#### Client:

```
Connecting to server...

Connected

Hello Server

Goodbye

End

Process finished with exit code 0
```

#### Server:

```
Server is waiting for a client...

Client connected

Received from client: Hello Server

Received from client: Goodbye

Received from client: End

Ending connection as 'End' received

Process finished with exit code 0
```

## Висновок:

У ході роботи було вивчено та реалізовано механізми блокуючих запитів, асинхронної взаємодії за допомогою Future, а також Unix-сокетів для міжпроцесної комунікації. Було створено сервер і клієнт, які взаємодіють через Unix-сокет, використовуючи бібліотеку

JNR-UNIXSOCKET. Це дозволило дослідити переваги швидкості та безпеки локальних сокетів, а також порівняти їх із традиційними мережевими механізмами. Отримані результати демонструють, що кожен із розглянутих підходів має свої сильні сторони, а вибір оптимального залежить від специфіки задачі, особливо в контексті локальних і розподілених систем.