МОДЕЛЮВАННЯ РОЗПОДІЛЕНИХ ТА ПАРАЛЕЛЬНИХ ОБЧИСЛЕНЬ СТОХАСТИЧНИМИ МЕРЕЖАМИ ПЕТРІ

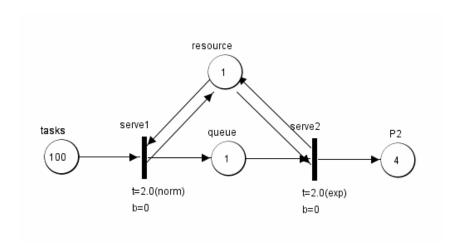
Термінологія

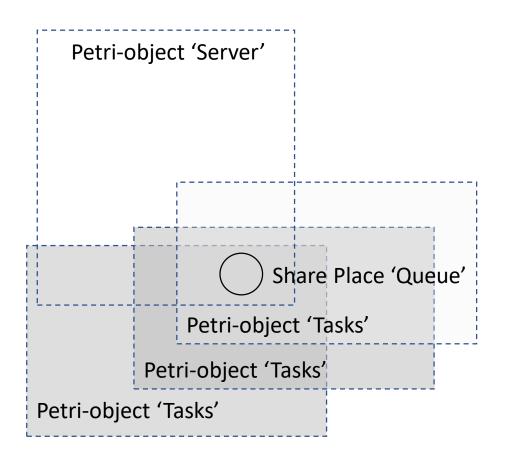
Розподілені обчислення Distributed Computing Багатопроцесорні обчислення Multiprocessor Computing

Паралельні обчислення Parallel Computing Багатоядерні обчислення Multicore Computing

Багатопотокові обчислення Concurrent Computing

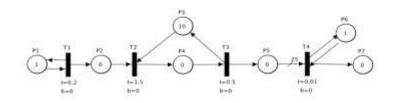
Стохастичні мережі Петрі та Петрі-об'єктний підхід

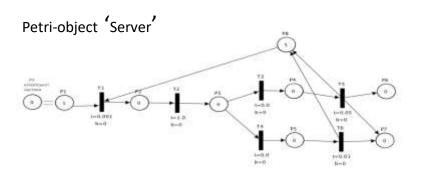


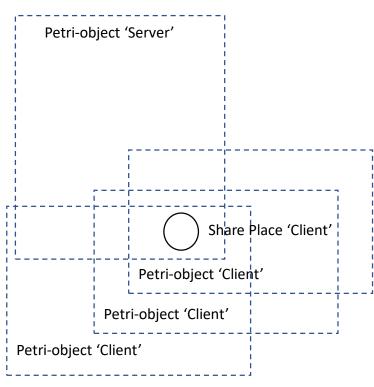


Моделювання клієнт-серверного додатку (розподілені обчислення)

Petri-object 'Client'









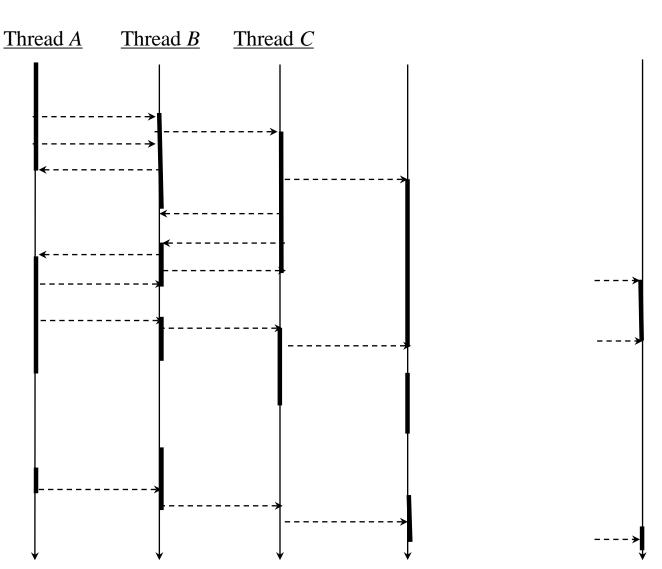
[Шишкін, В. І. Програмно-апаратний комплекс розумного відеореєстратора : магістерська дис. : 126 Інформаційні системи та технології / Шишкін Владислав Ігорович. – Київ, 2018. – 85 с.]

Багатопоточне програмування

Проблеми:

- Deadlock
- Starvation
- Livelock
- Memory consistency error

Існуючі дебагери орієнтовані на відлагодження послідовних, <u>не</u> паралельних програм



Проблеми розробки паралельних програм

Проблеми паралельних програм:

- можливість виникнення взаємного блокування роботи потоків (deadlock), неможливість завершення роботи потоків (livelock), неможливість захоплення ресурсу потоком (starvation),
- помилка при спільному використанні ресурсу (memory consistency error, «гонка» потоків),
- сповільнення роботи потоків через синхронізацію дій.

Проблеми, що ускладнюють процес розробки та тестування паралельних програм:

- недетермінований порядок інструкцій, виконуваних потоками,
- залежність результату запуску паралельної програми від обчислювальних ресурсів, на яких вона запускається.

Реалізація створення потоку, початку та кінця його роботи

```
public static void main(String[] args) {
    Thread thread = new Thread(new Runnable());
    thread.start();
                               start
                                              run
                                                                                   run}
```

Блокування потоку

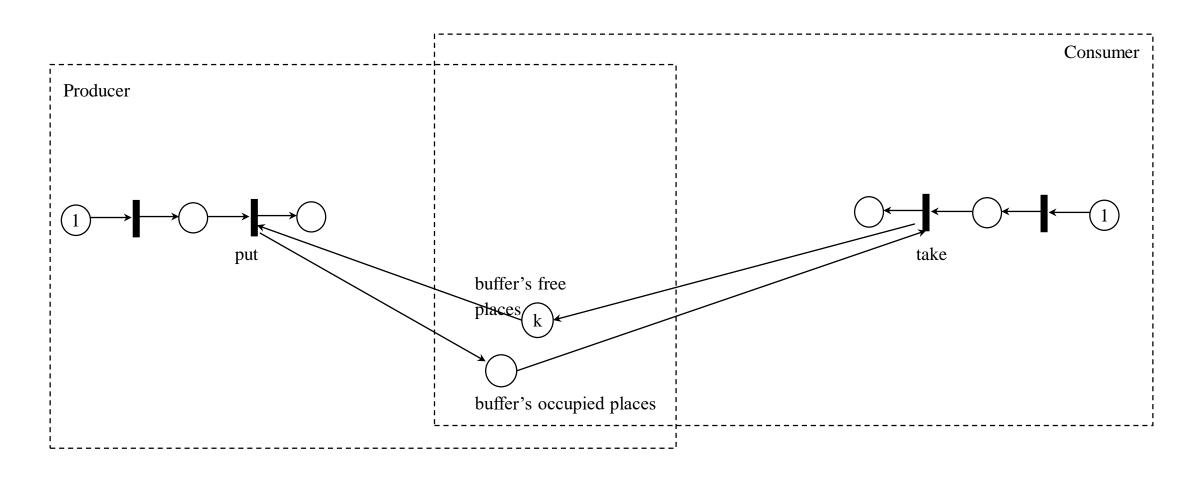
```
//https://docs.oracle.com/javase/7/docs/api/java/util/concurrent/locks/Lock.html#tryLock()
Lock lock = ...;
if (lock.tryLock()) {
     try {
         // manipulate protected state
    } finally {
        lock.unlock();
                                       trylock
                                                                            unlock
                                                           lock
} else {
// perform alternative
                                                                            catch
                                          false
                                                          unlock
```

Синхронізація дій потоку

```
public synchronized void method() throws InterruptedException {
   while (!condition()) { // guarded block
      wait();
                                                            notify other
      ...// some action:
                                                                           signal from other thread
   notifyAll();
                                               wait
                                                                           signal to other thread
                                 lock:
                                                            notify
                                                                                    unlock
                                                        unlock
                       condition
                                                   lock
```

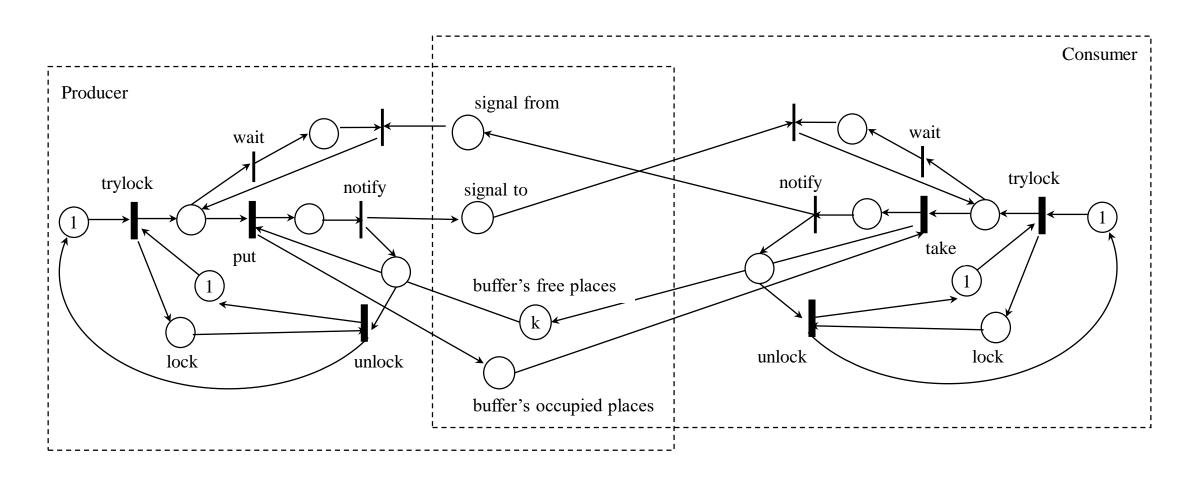
Модель Producer – Consumer.

Приклад Guarded block [Oracle: The Java Tutorials]



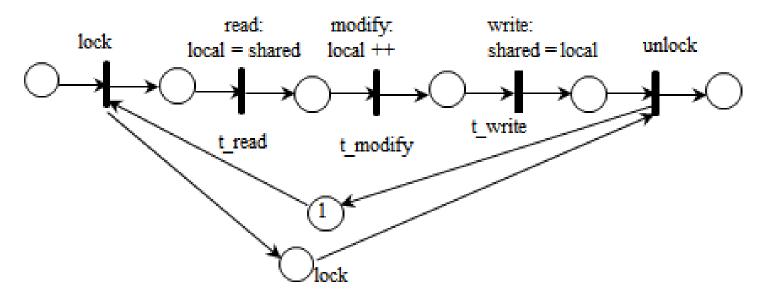
Модель Producer – Consumer.

Приклад Guarded block [Oracle: The Java Tutorials]



Доступ до спільних даних

```
public synchronized void incMethod(){
    local++;
}
```



Deadlock: приклад об'єктів Friend [Oracle: The Java Tutorials]

```
public class Deadlock {
   static class Friend {
       private final String name;
       public Friend(String name) { this.name = name; }
       public String getName() { return this.name; }
       public synchronized void bow(Friend other) {
           System.out.format("%s: %s" + " has bowed to me!%n", this.name, bower.getName());
           other.bowBack(this);
       public synchronized void bowBack (Friend bower) {
        System.out.format("%s: %s" + " has bowed back to me!%n", this.name, bower.getName());
   public static void main(String[] args) {
       final Friend a = new Friend("A");
       final Friend b = new Friend("B");
       new Thread(new Runnable() {
                         public void run() { a.bow(b); } }
                  ).start();
       new Thread(new Runnable() {
                          public void run() { b.bow(a); } }
                  ).start();
```

Deadlock: приклад об'єктів Friend з The Java Tutorials

```
public class Deadlock {
   static class Friend {
       private final String name;
       public Friend(String name) { this.name = name; }
       public String getName() { return this.name; }
       public synchronized void bow(Friend other) {
           System.out.format("%s: %s" + " has bowed to me!%n", this.name, bower.getName());
           other.bowBack(this); // захоплення локера об'єкта other
       public synchronized void bowBack (Friend bower) {
        System.out.format("%s: %s" + " has bowed back to me!%n", this.name, bower.getName());
    public static void main(String[] args) {
       final Friend a = new Friend("A");
       final Friend b = new Friend("B");
       new Thread(new Runnable() {
                          public void run() { a.bow(b); } // захоплення локера a, потім b
                  ).start();
       new Thread(new Runnable() {
                          public void run() { b.bow(a); } // захоплення локера b, потім а
                  ).start();
```

Safelock: приклад потоків Friend з The Java Tutorials

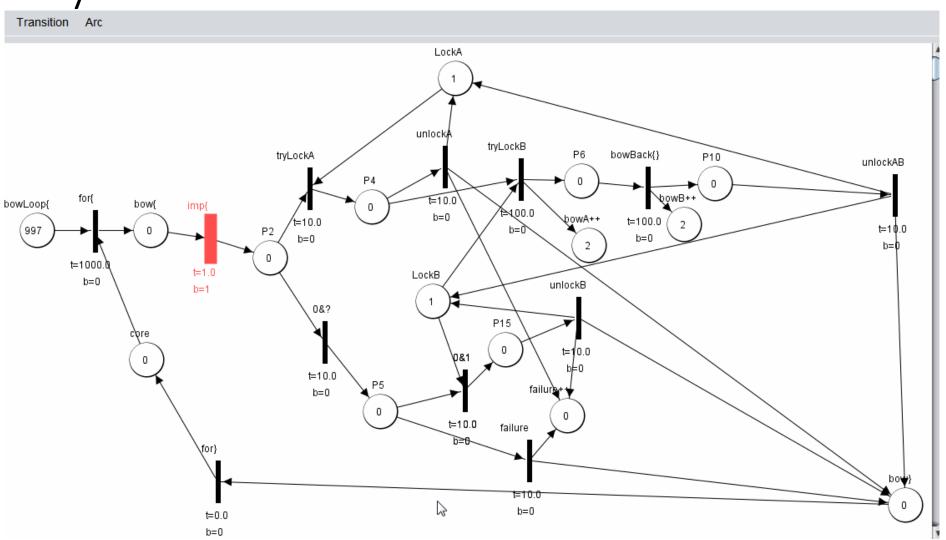
```
public class Safelock {
  static class Friend {
    private final String name;
    private final Lock lock = new ReentrantLock();
    public Friend(String name) { this.name = name; }
    public String getName() { return this.name; }
    public boolean impendingBow(Friend other) {
      Boolean myLock = false;
      Boolean yourLock = false;
      try {
        myLock = lock.tryLock();
        yourLock = other.lock.tryLock();
      } finally {
        if (! (myLock && yourLock)) {
             if (myLock) {
                 lock.unlock();
             if (yourLock) {
                  other.lock.unlock();
      return myLock && yourLock;
```

```
public void bow(Friend other) {
 if (impendingBow(other)) {
     try {
       System.out.format("%s: %s has"+
          " bowed to me!%n", this.name,
                               bower.getName());
       bower.bowBack(this);
     } finally {
         lock.unlock();
         other.lock.unlock();
 } else {
      System.out.format("%s: %s started" +
         " to bow to me, but saw that" +
         " I was already bowing to" +
         " him.%n", this.name, other.getName());
public void bowBack(Friend other) {
  System.out.format("%s: %s has" +
          " bowed back to me!%n", this.name,
                                other.getName());
```

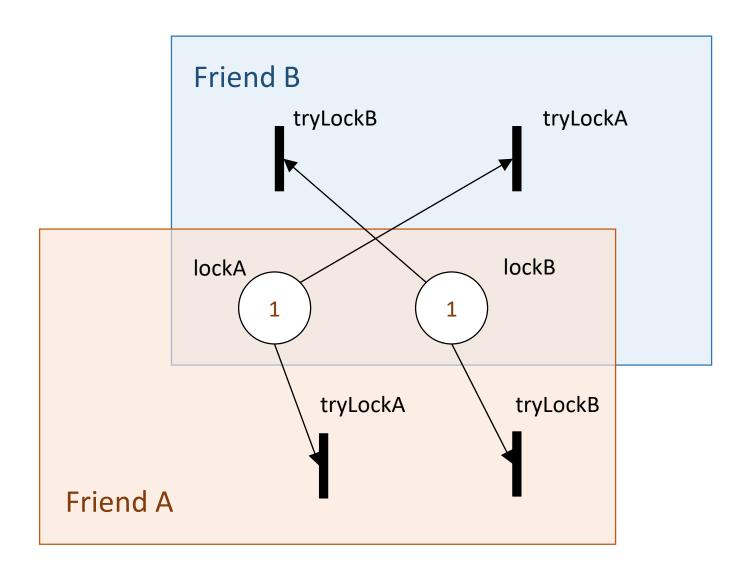
Safelock: приклад потоків Friend з The Java Tutorials

```
static class BowLoop implements Runnable {
  private Friend bower; private Friend bowee;
  public BowLoop(Friend one, Friend other) {
      this.bower = one;
      this.bowee = other;
  public void run() {
      Random random = new Random();
      for (;;) {
        try {
          Thread.sleep(random.nextInt(10));
      } catch (InterruptedException e) {}
      bowee.bow(bower);
public static void main(String[] args) {
  final Friend a = new Friend("A");
  final Friend b = new Friend("B");
  new Thread(new BowLoop(a, b)).start();
  new Thread(new BowLoop(b, a)).start();
```

Моделювання конфлікту потоків: мережа Петрі об'єкту Friend



Зв'язки між Петрі-об'єктами



Програмний код створення Петрі-об'єктів

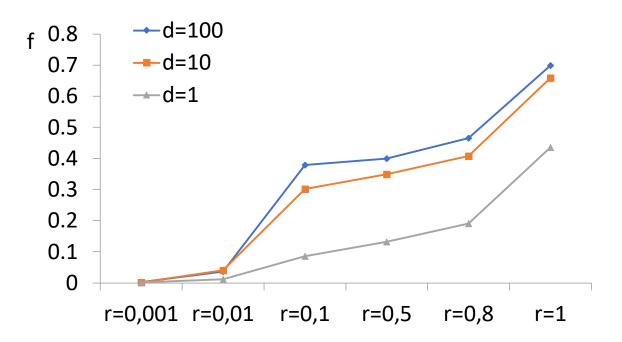
```
//Petri-objects creation
     class Friend extends PetriSim {
           public Friend(String name, int loop) throws ExceptionInvalidNetStructure {
                super(NetLibrary.CreateNetFriendUsingCores(name, loop, 2)); // 2 cores
          public void addFriend(Friend other) {
                this.getNet().getListP()[7] = other.getNet().getListP()[2]; //lockOther = lock
                this.getNet().getListP()[15] = other.getNet().getListP()[15]; // coresOther = cores
      Friend friendA = new Friend("A", 1000);
      Friend friendB = new Friend("B", 1000);
      Friend friendC = new Friend("C", 1000);
      Friend friendD = new Friend("D", 1000);
      friendA.addFriend(friendB);
      friendA.addFriend(friendC);
      friendA.addFriend(friendD);
      friendB.addFriend(friendA);
      friendB.addFriend(friendC);
      friendB.addFriend(friendD);
      friendC.addFriend(friendA);
      friendC.addFriend(friendB);
      friendC.addFriend(friendD);
      friendD.addFriend(friendA);
      friendD.addFriend(friendB);
      friendD.addFriend(friendC);
```

Програмний код створення Петрі-об'єктної моделі

```
public static void main(String[] args) throws ExceptionInvalidNetStructure {
        ArrayList<PetriSim> list = new ArrayList<>();
       //Petri-objects creation
       list.add(friendA);
       list.add(friendB);
       list.add(friendC);
       list.add(friendD);
       PetriObjModel model = new PetriObjModel(list);
       model.setIsProtokol(false);
      model.go(10000000);
```

Експериментальне дослідження залежності появи конфлікту переходів від часових затримок

- 4 3 = 12 потоків
- d часова затримка переходу "for{" (відповідає команді sleep() у програмі)
- d r часова затримка інших переходів, де r співвідношення часових затримок переходів (відповідає виконанню простих інструкцій)
- f відносна частота появи невдалої спроби (конфлікту потоків)



[Stetsenko I.V., Dyfuchyna O. Simulation of Multithreaded Algorithms Using Petri-Object Models. In: Hu Z., Petoukhov S., Dychka I., He M. (eds) Advances in Computer Science for Engineering and Education. ICCSEEA 2018. Advances in Intelligent Systems and Computing, vol 754, Springer, Cham, pp.391-401.]

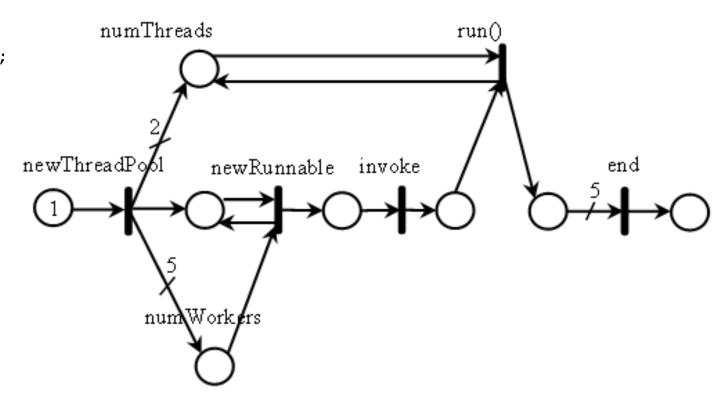
Оцінка точності результатів моделювання

Кількість потоків	Багатопоточна програма	Імітаційна модель (d=100, r=0.01)	Похибка		
2	0.981450	0.978650	0.29%		
12	0.959042	0.963417	0.46%		
10 (90 workers)	0.987777	0.979080	0.88%		
20 (380 workers)	0.988047	0.980910	0.72%		
50 (2450 workers)	0.995212	0.981585	1.37%		

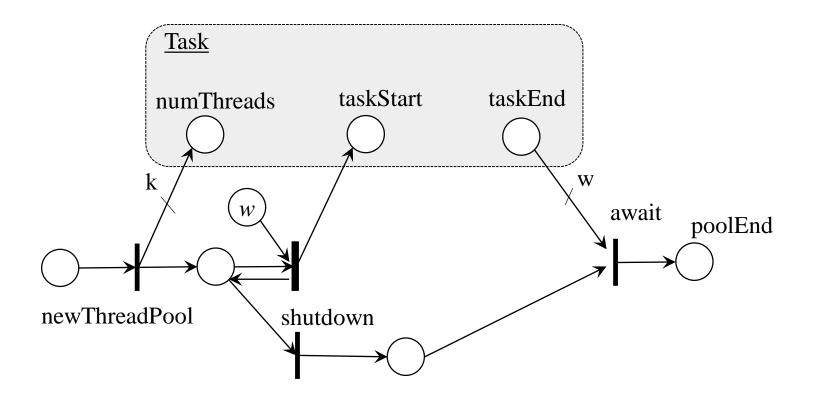
Пул потоків

```
ExecutorService executor =
    Executors.newFixedThreadPool(2);
for (int i = 0; i < 5; i++) {
    Runnable task =
        new TaskThread();
    executor.execute(task);
}

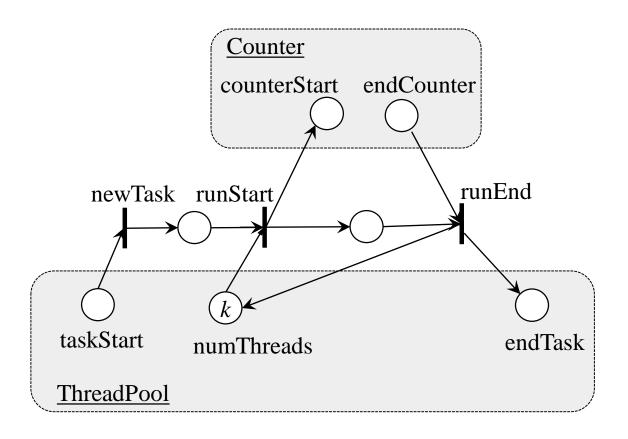
ТаskThread - клас,
що імплементує інтерфейс Runnable.
```



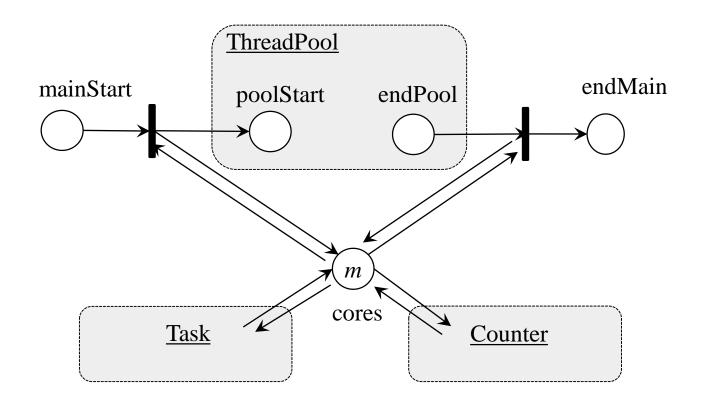
Петрі-об'єкт *ThreadPool*



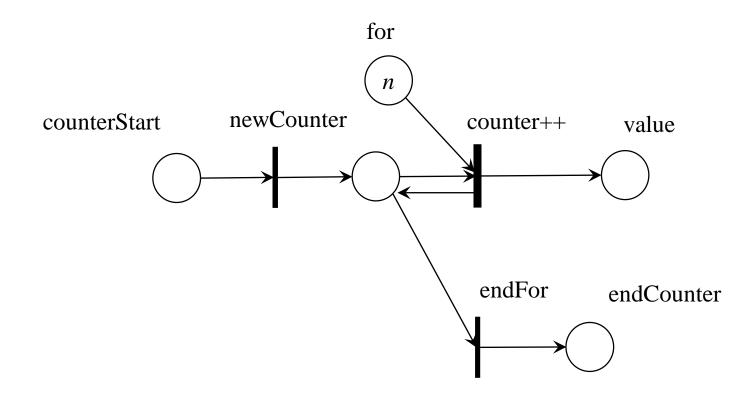
Петрі-об'єкт *Task*



Моделювання пулу потоків. Петрі-об'єкт *Main*

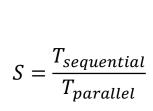


Петрі-об'єкт *Counter*

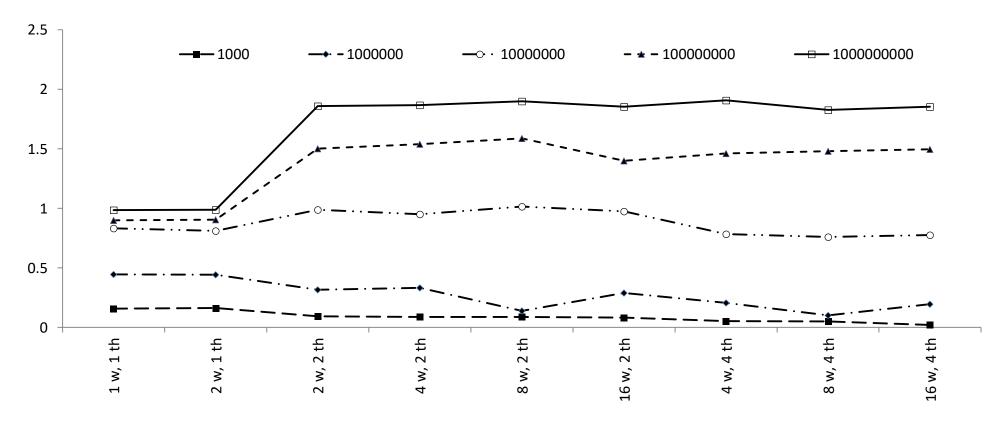


Експериментальне дослідження Java Thread Pool

Залежність прискорення від кількості потоків та кількості задач для різної складності обчислень, що запускаються на обчислення в пул потоків (1-ядерний комп'ютер)



[Stetsenko I.V., Dyfuchyna O. Thread Pool Parameters Tuning Using Simulation. In: Hu Z., Petoukhov S., Dychka I., He M. (eds) Advances in Computer Science for Engineering and Education II. ICCSEEA 2019. Advances in Intelligent Systems and Computing, vol 938, Springer, Cham., pp.78-89.]



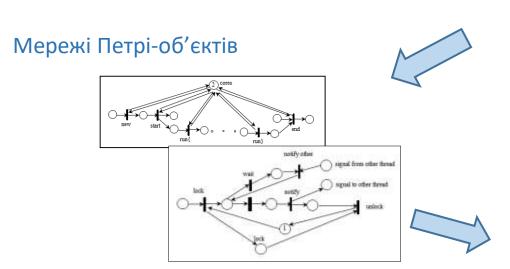
Number of tasks (w), number of threads (th)

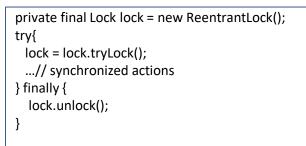
Точність результатів моделювання

Number of tasks (w) and threads (th)	1 w, 1 th	2 w, 1 th	2 w, 2 th	4 w, 2 th	8 w, 2 th	16 w, 2 th	4 w, 4 th	8 w, 4 th	16 w, 4 th
Program	0.985	0.990	1.859	1.869	1.901	1.856	1.907	1.828	1.855
Model	0.998	0.998	1.989	1.984	1.976	1.977	1.985	1.977	1.960
Accuracy	1%	1%	7%	6%	4%	7%	4%	8%	6%

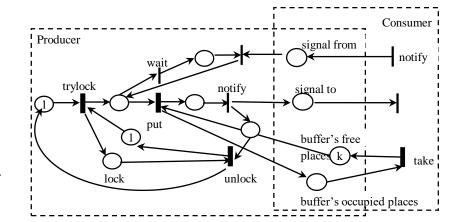
Проектування паралельних програм

Програмний код





Петрі-об'єктна модель



- Виявлення помилок в управлінні потоками
- Оцінювання продуктивності програми при різній кількості обчислювального ресурсу