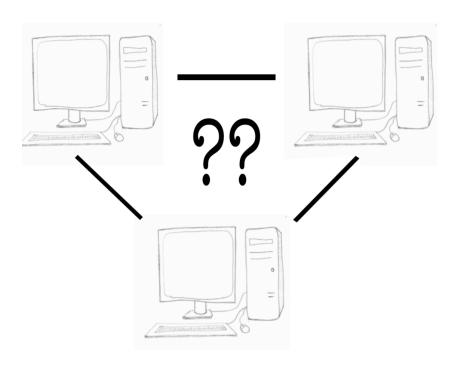
#### PROGRAMMATION RÉSEAU

# Arnaud Sangnier sangnier@irif.fr

La concurrence en Java - II



# Les problèmes de la concurrence (1)

```
import java.net.*;
import java.io.*;
import java.lang.*;
public class Compteur{
    private int valeur;
    public Compteur() {
        valeur=0;
    public int getValeur() {
        return valeur;
    public void setValeur(int v) {
        valeur=v;
    }
```

# Les problèmes de la concurrence (2)

```
import java.net.*;
import java.io.*;
import java.lang.*;

public class CodeCompteur implements Runnable{
    private Compteur c;

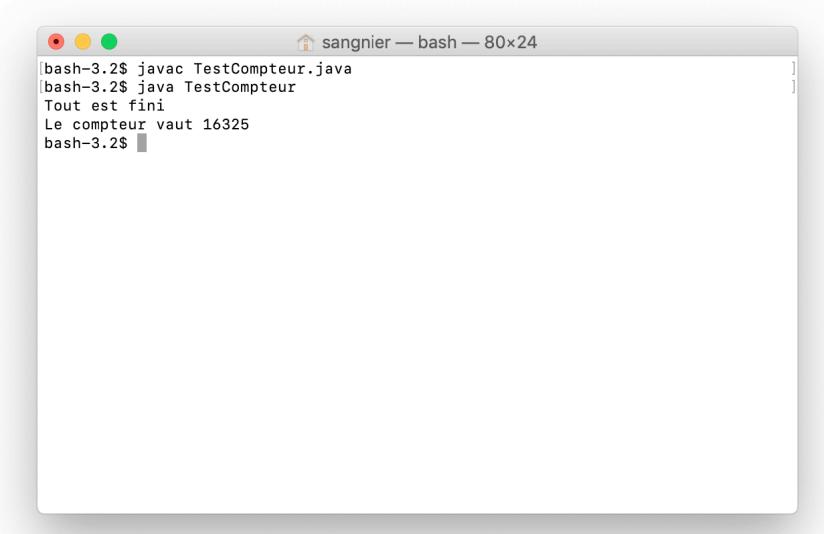
    public CodeCompteur(Compteur _c) {
        this.c=_c;
    }

    public void run() {
        for(int i=0; i<1000; i++) {
            c.setValeur(c.getValeur()+1);
        }
    }
}</pre>
```

# Les problèmes de la concurrence (3)

```
import java.lang.*;
import java.io.*;
public class TestCompteur {
    public static void main(String[] args) {
        try{
            Compteur c=new Compteur();
            CodeCompteur code=new CodeCompteur(c);
            Thread []t=new Thread[20];
            for(int i=0; i<20; i++){
                t[i]=new Thread(code);
            for(int i=0; i<20; i++){
                t[i].start();
            for(int i=0; i<20; i++){
                t[i].join();
            System.out.println("Tout est fini");
            System.out.println("Le compteur vaut "+c.getValeur());
        catch(Exception e) {
            System.out.println(e);
            e.printStackTrace();
```

#### Résultat de l'exécution



16325n'est pas égal à 20000 !!!!!!

### D'où vient le problème

- Le problème est la non atomicité de l'opération c.setValeur(c.getValeur()+1);
  - C'est à dire que plusieurs threads (qui partagent le même compteur) peuvent faire cette opération en même temps
- Scénario possible
  - Thread 1 prend la valeur du compteur (par exemple 0)
  - Thread 2 prend la valeur du compteur (toujours 0)
  - Thread 1 met la valeur du compteur à jour (à 1)
  - Thread 2 met la valeur du compteur à jour (à 1)
  - À ce point les deux threads ont incrémenté le compteur mais ils ne se sont pas mis d'accord pour le faire
- On remarque aussi qu'on a pas le même résultat à chaque exécution

### Comment y remédier

- Principe en programmation concurrente
  - On ne peut faire aucune supposition sur l'ordonnancement des exécutions
  - Tout ordre des instructions des processeurs est possible
- Il faut donc prendre des précautions
  - Par exemple s'assurer que lorsque l'on exécute une instruction, il n'y a pas d'autres threads qui exécute la même instruction
  - On rend la suite d'instructions atomique
  - On parle alors de partie du code en section critique
  - Dans cette section il n'y a à tout moment qu'au plus un thread
  - Si un thread est présent les autres qui veulent accéder à cette partie du code doivent attendre leur tour

#### Liens avec les flux et le réseau



- Pour faire assurer qu'un seul processus accède à une partie du code (exclusion mutuelle), on utilise un système de verrou
- Le processus qui rentre dans le code ferme le verrou et il le rouvre quand il sort du code pour qu'un autre puisse le fermer de nouveau
- En java, on a le mot clef synchronized

### Fonctionnement de synchronized

- Le mot clef synchronized est utilisé dans le code pour garantir qu'à certains endroits et à un moment donné au plus un processus exécute la portion du code
- Deux utilisations
  - Soit on déclare une méthode synchronized
    - public synchronized int f(int a){...}
    - À ce moment la méthode synchronized d'un même objet ne peut pas être exécuté par deux threads en même temps
  - Soit on verrouille un bloc de code en utilisant
    - synchronized(objet) {.../\*code à verouiller\*/...}
    - ici objet est donné car on utilise le verrou associé à cet objet
    - tout objet possède un verrou

#### Retour sur notre exemple

```
import java.net.*;
import java.io.*;
import java.lang.*;
public class CodeCompteur implements Runnable{
    private Compteur c;
    public CodeCompteur (Compteur c) {
        this.c= c;
    public void run(){
        for(int i=0; i<10000; i++){
           synchronized(c) {
            c.setValeur(c.getValeur()+1);
```

- Attention : Ne pas synchroniser n'importe quoi
- Synchronizer des parties de codes qui terminent (sinon le verrou reste fermé !!!
- Trouver où mettre les verrous est difficile !!!
- Attention aux deadlocks!

#### **ATTENTION**

- Ne pas synchroniser n'importe comment
- Rappeler vous que les verrous sont associés à des objets
  - Deux codes synchronisés sur le même objet ne pourront pas être exécutés en méme temps
- Synchronizer des parties de code qui terminent sinon le verrou reste bloqué pour toujours
- Attention aux deadlocks !!!!
  - Deux thread attendent que le verrou pris par un autre thread se libère
- Remarque :
  - synchronized int f(...) {... } est pareil que
  - int f( ....) { synchronized(this){...}}
  - Le verrou des méthodes et le verrou de l'objet associé

### Un autre problème de la concurrence

- On peut avoir des dépendances entre les sections critiques
- Par exemple, dans le problème des producteurs/consommateurs
  - Les producteurs écrivent une valeur dans une variable
  - Les consommateurs lisent les valeurs écrites dans la variable
  - On ne veut pas qu'un producteur écrase une valeur qui n'a pas été lue
  - On ne veut pas qu'une valeur soit lue deux fois
- Si les consommateurs sont plus rapides que les producteurs, alors les valeurs risquent d'être lues deux fois
- Si les producteurs sont trop rapides, les valeurs d'être perdues
- On ne veut pas que les producteurs et les consommateurs lisent et écrivent en même temps
- Comment faire ?

# Première solution (1)

- On crée un objet VariablePartagee qui contient une valeur entière val et un booléen pretaecrire
- Si le boolén est à vrai, on peut écrire une fois la variable et on met le booléen à false
- Si le boolén est à faux, on peut lire une fois la variable et on met le booléen à vrai
- On garantit ainsi que chaque valeur ait écrite une fois et lue une fois

# Première solution (2)

```
public class VariablePartagee {
    public int val;
    public boolean pretaecrire;
    public VariablePartagee(){
        val=0;
        pretaecrire=true;
    public int lire(){
        while (pretaecrire==true) { }
        pretaecrire=true;
        return val;
    public void ecrire(int v) {
        while (pretaecrire==false) { }
        pretaecrire=false;
        val=v;
```

#### Code Producteur

```
public class CodeProducteur implements Runnable{
    private VariablePartagee var;

    public CodeProducteur(VariablePartagee _var) {
        this.var=_var;
    }

    public void run() {
        for(int i=0; i<100; i++) {
            var.ecrire(i);
        }
    }
}</pre>
```

#### Code Consommateur

```
public class CodeConsommateur implements Runnable{
    private VariablePartagee var;

    public CodeConsommateur(VariablePartagee _var){
        this.var=_var;
    }

    public void run() {
        for(int i=0; i<100; i++) {
            System.out.println(var.lire());
        }
    }
}</pre>
```

### Code Principal

```
public class TestProdCons{
    public static void main(String[] args) {
        try{
            VariablePartagee var=new VariablePartagee();
            CodeProducteur prod=new CodeProducteur(var);
            CodeConsommateur cons=new CodeConsommateur(var);
            Thread []t=new Thread[20];
            for(int i=0; i<10; i++){
                t[i]=new Thread(prod);
            for(int i=10; i<20; i++){
                t[i]=new Thread(cons);
            for(int i=0; i<20; i++){
                t[i].start();
            for(int i=0; i<20; i++){
                t[i].join();
        catch(Exception e) {
            System.out.println(e);
            e.printStackTrace();
```

#### Problème de cette méthode

- Les méthodes lire et ecrire de la variable partagée doivent être déclarées synchronized car elles manipulent le booléen pretaecrire et l'entier val de façon concurrente
- Cela ne suffit pas, pourquoi :
  - Un consommateur arrive
  - Il fait lire, il prend le verrou et il reste bloqué dans la boucle while en gardant le verrou
  - Si un producteur veut produire il doit prendre le verrou mais il ne peut pas car c'est le consommateur qu'il l'a
  - On doit éliminer cette attente active

#### Idée de solution

- Mettre un booléen pour savoir si la valeur doit être lue et écrite
- Faire synchronized pour assurer que plusieurs threads ne modifient pas ce booléen en même temps
- Utiliser les méthodes wait(), notify() et notifyAll()
  - wait() permet de relacher un verrou que l'on possède et attendre une notification
  - notify()/notifyAll() permet d'autoriser un/ tous les threads en attente de tenter de reprendre le verrou
    - ATTENTION : il est mieux de posséder le verrou pour faire ces opérations

#### Les nouvelles méthodes lire/ecrire

```
public synchronized int lire(){
       try{
           while (pretaecrire==true) {
               wait();
           pretaecrire=true;
           notifyAll();
       catch(Exception e) {
           System.out.println(e);
           e.printStackTrace();
       return val;
public synchronized void ecrire(int v) {
       try{
           while (pretaecrire==false) {
               wait();
           pretaecrire=false;
           notifyAll();
       catch(Exception e) {
           System.out.println(e);
           e.printStackTrace();
       val=v;
```