



# Programozási technológia 2.

Szálkezelés – 1.

Dr. Szendrei Rudolf  
ELTE Informatikai Kar  
2018.

# Szálkezelés – 1.

## Párhuzamosság

- ▶ A számítógépek egy időben több feladatot is el tudnak látni
- ▶ Gyakran még egyszerű alkalmazásoktól is elvárt, hogy párhuzamosan több dologgal is foglalkozzanak
- ▶ Példa
  - ▶ egy szövegszerkeztő alkalmazásnak azonnal reagálnia kell a billentyű leütésekre, függetlenül attól, mennyire elfoglalt a felület frissítésével.
- ▶ A Java nyelv a párhuzamosítást többféle képpen is támogatja

# Szálkezelés – 1.

## Process, Thread

- ▶ A párhuzamosítás két alapegysége a process és a thread
- ▶ **Process (folyamat)**
  - ▶ Egy teljes végrehajtási környezetet tartalmaz az összes alapvető futási idejű (runtime) erőforrással, saját memória területtel
  - ▶ A java virtuális gép egyetlen process-ként fut
- ▶ **Thread (szál)**
  - ▶ Szintén tartalmaz végrehajtási környezetet, de ez nem teljes
  - ▶ Létrehozása kevesbé költséges
  - ▶ Egy process-en belül számos thread létezhet
  - ▶ A threadek osztoznak a process erőforrásain (memória, megnyitott fájlok)
  - ▶ Minden java alkalmazás legalább egy thread-ből áll (illetve számos JVM által kezelt szálból: memória management stb.)
  - ▶ Az első rendelkezésre álló szál a **main** thread

# Szálkezelés – 1.

## Thread objektum

- ▶ Minden szál a **Thread** osztály egy példánya reprezentál
- ▶ A **Thread** osztály használatának két egyszerű módja van:
  - ▶ A szálak létrehozásának és menedzselésének közvetlen irányítása, a **Thread** osztály példányosításával, amikor szükséges
  - ▶ A szálkezeléssel kapcsolatos logika elkülöníthető az alkalmazás többi részétől *executor*-ok használatával
    - ▶ Az **Executor** a Java 5.0-ben bevezetett high-level Concurrency API része.
- ▶ A **Thread** osztály számos hasznos metódust biztosít a szálak kezelésére, illetve a állapotukkal kapcsolatos információk lekérdezésére

# Szálkezelés – 1.

## Thread állapotok

► A szálak az életük során az alábbi állapotokba kerülhetnek:

1. *Running (fut)*: éppen használja a CPU-t
2. *Ready-to-run (futásra kész)*: tudna futni, de még nem kapott rá lehetőséget
3. *Resumed (folytatható)*: futásra kész állapot, miután felfüggesztett, vagy blokkolt volt
4. *Suspended (felfüggesztett)*: önként átadta a futás lehetőségét másik szálnak
5. *Blocked (blokkolt)*: erőforrásra, vagy egy esemény bekövetkeztére várakozik

# Szálkezelés – 1.

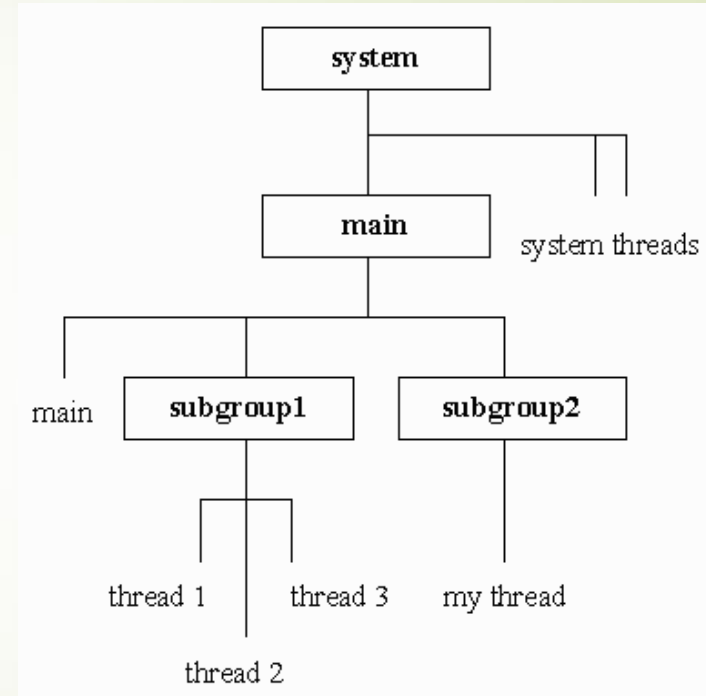
## Szálak prioritása

- A szálak prioritás alapján rangsorolhatók (melyik kapja meg a futáshoz szükséges erőforrásokat korábban)
- Prioritás: 1 és 10 közötti egész érték
  - Minél magasabb a prioritása egy thread-nek, annál nagyobb eséllyel fog futni
- Kontextus váltás történik, amikor egy thread megkapja a CPU-t egy másik thread-től, azaz
  - Az egyik szál lemond önként a CPU-ról
  - Egy másik szál megkapja azt
- Több azonos prioritású szál közötti választás az operációs rendszertől függ

# Szálkezelés – 1.

## Thread csoport

- A Thread Group a szálak egy csoportját reprezentálja
- Egy Thread Group más Thread Group-okat is tartalmazhat
  - A csoportok hierarchiája egy fát alkot, ahol a kiindulási csoporton kívül mindnek van egy szülője.
- Az egy csoportba tartozó szálak hozzáférhetnek a saját csoportuk információihoz, de a csoport hierarchiában semelyik másik csoportéhoz.
- Szálak logikai csoportosítására használható



# Szálkezelés – 1.

## Thread osztály

▶ Példányosítás a következő konstruktorokkal lehetséges:

▶ `Thread()`

▶ `Thread(String name)`

▶ `Thread(Runnable target)`

▶ `Thread(Runnable target, String name)`

▶ `public final static int MAX_PRIORITY`      Maximum prioritás: 10

▶ `public final static int MIN_PRIORITY`      Minimális prioritás: 1

▶ `public final static int NORM_PRIORITY`      Default prioritás: 5



# Szálkezelés – 1.

## Thread osztály fontosabb metódusai

- ▶ `public static Thread currentThread()`
  - ▶ aktuálisan futó szál
- ▶ `public final String getName()`
  - ▶ visszaadja a szál nevét
- ▶ `public final void setName(String name)`
  - ▶ szál nevének beállítása
- ▶ `public final int getPriority()`
  - ▶ a szál prioritása
- ▶ `public final boolean isAlive()`
  - ▶ fut-e a szál

# Szálkezelés – 1.

## Szálak definiálása

- ▶ A szálat létrehozó alkalmazásnak meg kell adnia a kódot, amely **Thread**-ben fog futni. Ezt két féle módon adhatjuk meg.
- 1. **Runnable** objektum készítése.  
A **Runnable** interface egyetlen metódust definál: **run**, amelynek a szálban végrehajtandó kódot kell tartalmaznia.

```
public class HelloRunnable implements Runnable {  
    public void run() {  
        System.out.println("Hello from a thread!");  
    }  
    public static void main(String args[]) {  
        (new Thread(new HelloRunnable())).start();  
    }  
}
```

# Szálkezelés – 1.

## Szálak definiálása

2. Származtatás a **Thread** osztályból, mely implementálja a **Runnable** interface-t

```
public class HelloThread extends Thread {  
    public void run() {  
        System.out.println("Hello from a thread!");  
    }  
    public static void main(String args[]) {  
        (new HelloThread()).start();  
    }  
}
```

- ▶ Szál indítása a **Thread** objektum `start` metódusával történik.
- ▶ A két megadási mód közül az első a gyakoribb, mert a **Runnable** osztály lehet bármilyen másik osztálynak leszármazottja.

# Szálkezelés – 1.

## Szálak végrehajtásának szüneteltetése

- ▶ A szálak végrehajtása megadott időperiódusra felfüggeszthető a `Thread.sleep(...)` metódus használatával.
  - ▶ Ilyenkor processzoridőt szabadul fel más szálak számára
  - ▶ A várakozás ideje nem pontos (függ az operációs rendszertől)
  - ▶ A várakozás kívülről megszakítható.

```
public class SleepMessages {  
    public static void main(String args[]) throws  
        InterruptedException {  
        String importantInfo[] = {...};  
        for (int i = 0; i < importantInfo.length; i++) {  
            Thread.sleep(4000);  
            System.out.println(importantInfo[i]);  
        }  
    }  
}
```

# Szálkezelés – 1.

## Interrupt

- ▶ A `Thread.interrupt()` metódussal jelezhető a szál számára, hogy hagyjon fel az aktuális tevékenységével és csináljon valami mást.
  - ▶ Ehhez a fogadó szálnak támogatnia kell megszakításokat
  - ▶ Ha a szál gyakran hív metódusokat, amelyek `InterruptedException`-t dobnak, akkor a kivétel kezelésével kezelhető az interrupted állapot.
  - ▶ Ellenkező esetben a futás közben ellenőrizni kell: A `Thread.interrupted()` metódusa igazgal tér vissza, ha a szál megszakított:

```
for (int i = 0; i < inputs.length; i++) {  
    if (Thread.interrupted()) {  
        return;  
    }  
}
```

# Szálkezelés – 1.

## Interrupt status flag

- ▶ Az `interrupt` működése egy belső flag-el implementált. A `Thread.interrupt()` metódus meghívása ezt a flag-et állítja be.
- ▶ Ha az interrupt ellenőrzését a statikus `Thread.interrupted()` metódussal végezzük, az interrupt státusz visszaállításra kerül.
- ▶ A szálban hívható nem statikus `isInterrupted()` metódus nem változtatja meg a flag értékét.
- ▶ Konvenció szerint, minden metódus, amely `InterruptedException`-el terminál, visszaállítja az interrupt státuszt.

# Szálkezelés – 1.

## Join

- ▶ A `join` metódus segítségével megvárhatjuk, amíg egy adott szál befejeződik.
- ▶ Ha `t` egy futó szál, a `t.join()` hívás esetén az aktuális szál végrehajtása szüneteltetésre kerül, amíg `t` befejeződik.
- ▶ A várakozás ideje megadható, a `sleep`-hez hasonlóan. A megadott idő az operációs rendszer órájától függ.
- ▶ A `join` is `InterruptedException`-el reagál a megszakításokra.

# Szálkezelés – 1.

## Szinkronizáció

- ▶ A szálak elsődlegesen közösen használt, thread-ek között megosztott objektumok segítségével kommunikálnak.
- ▶ Ez a kommunikáció meglehetősen hatékony, de az alábbi mellékhatásokkal járhat:
  - ▶ Szál interferencia
  - ▶ Memória inkonzisztencia
- ▶ Ezek kezelésére egy lehetséges megoldás a szinkronizáció



# Szálkezelés – 1.

## Szál interferencia

```
class Counter {  
    private int c = 0;  
    public void increment() { c++; }  
    public void decrement() { c--; }  
    public int value() { return c; }  
}
```

- ▶ Több szárról való használat esetén az osztály működése a várttól eltérő lehet.
- ▶ Az egyszerű utasítások is több különálló lépést jelentenek a virtuális gép számára. Például: c++
  1. c változó aktuális értékének kiolvasása
  2. az érték megnövelése eggyel
  3. a megnövelt érték tárolása c változóba.

# Szálkezelés – 1.

## Szál interferencia

### ► Példa:

- **A** szál az increment metódust hívja, ezzel egy időben
- **B** szál a decrement metódust hívja
- **c** változó kezdeti értéke 0
- A műveletek egy lehetséges sorrendje:
  1. **A**: Kiolvassa **c** értékét. ( $c=0$ )
  2. **B**: Kiolvassa **c** értékét. ( $c=0$ )
  3. **A**: Megnöveli az olvasott értéket; eredmény 1.
  4. **B**: Csökkenti az olvasott értéket; eredmény -1.
  5. **A**: Eltárolja az értéket **c**-ben; ( $c=+1$ ).
  6. **B**: Eltárolja az értéket **c**-ben; ( $c=-1$ ).
- **A** szál eredményét **B** felülírja!

# Szálkezelés – 1.

## Memória inkonzisztencia

- ▶ A jelenség, amikor különböző szálak más állapotát látják ugyanannak az adatnak.
- ▶ *happens-before kapcsolat*: garantálja, hogy egy memóriába író utasítás eredménye látható egy másik utasítás számára, pl.:
  - ▶ Counter meg van osztva egy **A** és egy **B** szál között, 0 kezdőértékkel.

```
counter++; // A szál növeli a számláló értékét.
```

```
System.out.println(counter); // B szál kiírja.
```

- ▶ Ha a két utasítás egy szálban futna le, a kiírt érték garantáltan 1 volna. Különböző szálak esetén lehet, hogy 0 lesz, mivel nem garantált, hogy **A** szál változtatása látható lesz **B** számára.
- ▶ A happens-before kapcsolat kialakításának egyik módja a szinkronizáció.

# Szálkezelés – 1.

## Szinkronizált metódusok

- ▶ Metódus szinkronizálásához egyszerűen használható a `synchronized` kulcsszó:

```
public class SynchronizedCounter {  
    private int c = 0;  
    public synchronized void increment() { c++; }  
    public synchronized void decrement() { c--; }  
    public synchronized int value() { return c; }  
}
```

- ▶ Amikor egy szál egy szinkronizált metódussal dolgozik, minden olyan szál várakozni kényszerül, ami ugyanazon objektum egy szinkronizált metódusát hívja.  
(A szinkronizált metódusok kölcsönös kizárásban vannak.)
- ▶ Automatikusan kialakul a happens-before kapcsolat minden későbbi metódus hívással.

# Szálkezelés – 1.

## Lock

- A szinkronizációs zár (monitor-lock) segítségével valósul meg.
- A záruk kényszerítik ki a kizárólagos hozzáférést valamint a happens-before kapcsolatot.
- Minden objektumhoz tartozik egy monitor lock. Minden szálnak, amely kizárólagos hozzáférést szeretne az objektum mezőjéhez, meg kell szereznie ezt a zárat.
- Egy szál birtokolja a lockot, a zár megszerzése és elengedése közötti időben.
- Amíg egy szál birtokol egy lockot, egyetlen másik szál sem szerezheti azt meg.
- Szinkronizált metódus végrehajtásakor a szál automatikusan megkapja a zárat, és a metódus végén elengedi azt.
- A lockot a szálak el nem kapott kivétel esetén is elengedik.

# Szálkezelés – 1.

## Lock

- ▶ Szinkronizált metódus esetén a monitor lock a metódust tartalmazó objektum lesz. (**this**)
- ▶ Statikus metódus esetén az osztályhoz tartozó **Class** objektum.
- ▶ Szinkronizált utasítások esetén a monitor lockot biztosító objektumot explicit meg kell adni:

```
public void addName(String name) {  
    synchronized(this) {  
        lastName = name;  
        nameCount++;  
    }  
    nameList.add(name);  
}
```

# Szálkezelés – 1.

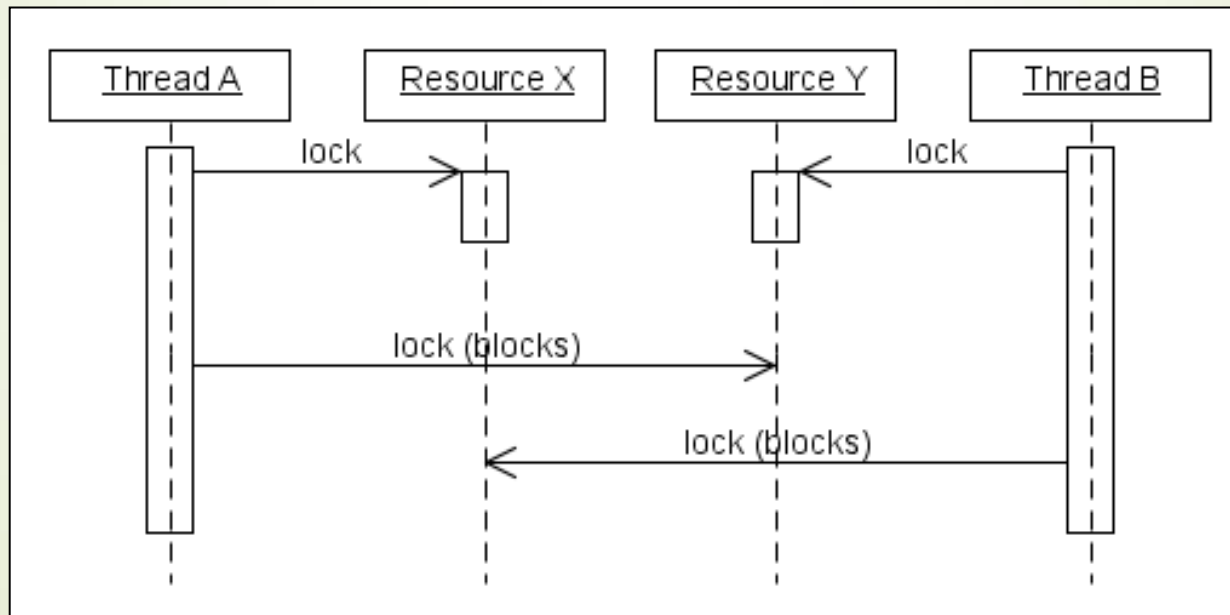
## Atomi elérés

- ▶ Egy atomi művelet egyetlen lépésben történik meg.
- ▶ Műveletek, amikről meg lehet adni, hogy rendelkeznek ezzel a tulajdonsággal:
  - ▶ Írás és olvasás referencia értékek és a legtöbb primitív típus esetén (kivételet a long és a double)
  - ▶ Írás és olvasás minden változóba, amely volatile kulcsszóval lett declarálva.
- ▶ Atomi változókkal végzett műveletek nem történhetnek egyszerre, de memória konzisztencia hibák továbbra is lehetségesek.

# Szálkezelés – 1.

## Szinkronizációs problémák – Holtpont

- ▶ A holtpont olyan szituáció, amikor két vagy több szál örökre blokkolva van és nem tud tovább lépni.





# Szálkezelés – 1.

## Szinkronizációs problémák – Holtpont

- ▶ Holtpont detektálása: pl.: visualVM eszközzel
- ▶ A holtpont kialakulásának feltételei:
  1. Kölcsönös kizárás: az erőforrást egy időben csak egy szál használhatja
  2. Hold & wait: a szál már birtokol egy zárat és egy másikra várakozik
  3. Nincs megelőzés: a lockot csak a tartó szál adhatja fel, elvenni nem lehet
  4. Körkörös várakozás: a szálnak olyan erőforrásra kell várni, amelyet egy másik szál használ, pl.:  $A \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow A$

## Megelőzés

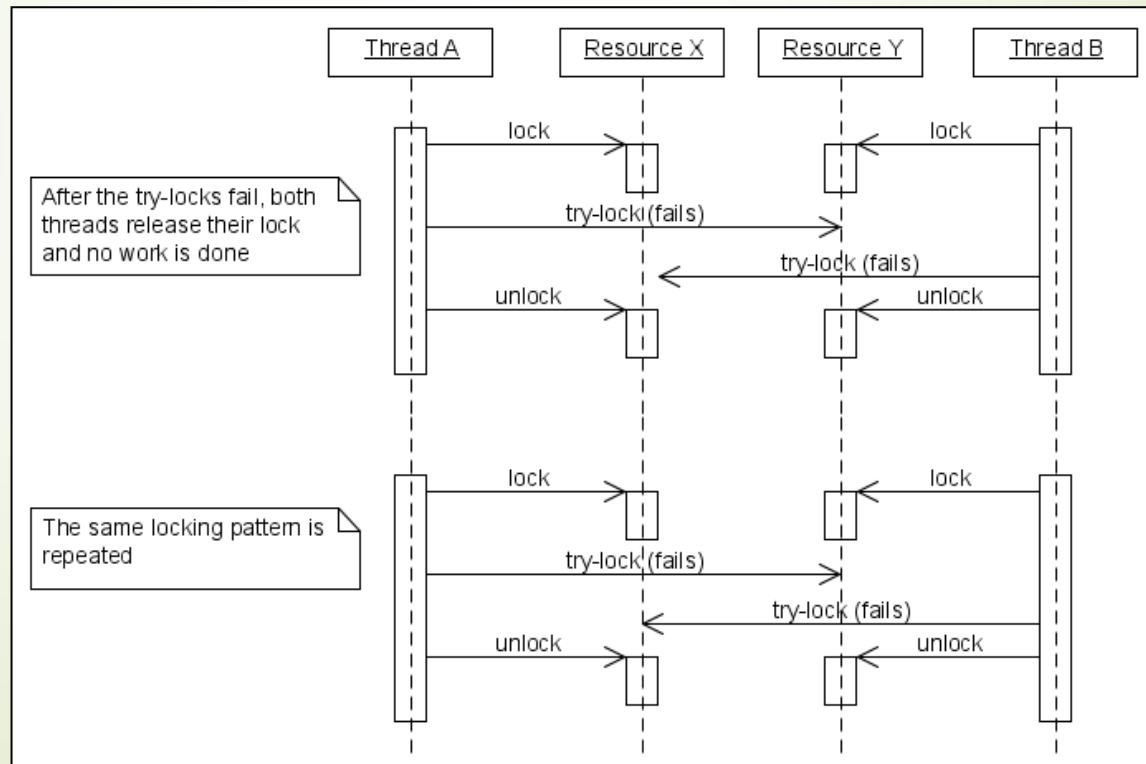
- ▶ Erőforrások zárolása megadott sorrendben (nem kikényszeríthető)
- ▶ Közös lock objektum használata

# Szálkezelés – 1.

## Egyéb szinkronizációs problémák

- Kivézetés: olyankor áll elő, amikor egy szál nem tud hozzáférni a kívánt előforráshoz huzamosabb ideig, mert más, hosszú futásidejű szálak korábban kapják azt meg.

- LiveLock



# Szálkezelés – 1.

## Kommunikáció szálak között

- ▶ A szálaknak gyakran koordinálniuk kell a működésüket. Például, amikor egy erőforrás valamely műveletéhez elengedhetetlen egy feltétel teljesülése.
- ▶ Példa: Feltétel teljesülésére való várakozás:

```
public void foo() {  
    while(!condition) {}  
  
    System.out.println("condition has been  
    achieved!");  
}
```

# Szálkezelés – 1.

## Kommunikáció szálak között

Példa: Feltétel teljesülésére való várakozás hatékonyabban:

```
public synchronized void foo() {  
    while(!condition) {  
        try {  
            wait();  
        } catch (InterruptedException e) {}  
    }  
    System.out.println("Joy and efficiency!");  
}
```

# Szálkezelés – 1.

## Passzív várakozás

- ▶ A `wait` metódust mindig ciklusból kell hívni. Nem garantálható, hogy az érkezett interrupt a várt feltétel teljesülése miatt váltódott ki.
- ▶ A `wait` metódus csak szinkronizált blokkból használható. Amikor egy szál egy objektum `wait` metódusát hívja, birtokolni kell az objektumhoz tartozó monitor lockot.
- ▶ `wait` hívásakor a szál végrehajtása felfüggesztésre kerül és elengedi a lockot.
- ▶ Később egy másik szál megkapja ugyanazon zárat és végrehajtja a `notifyAll` metódust. Ezzel értesítve minden a lockra várakozó szálat arról, hogy valami fontos történt.
- ▶ A hívás után a második szál elengedi a lockot, és valamivel később az első visszakapja azt, majd visszatér a `wait` metódushívásból.

```
public synchronized bar() {  
    condition = true;  
    notifyAll();  
}
```

# Szálkezelés – 1.

## Értesítés a passzív várakozás megszakítására

- ▶ Lockra várakozó szálak felébresztése:
  - ▶ `notifyAll` minden szálát felébreszt
  - ▶ `notify` csak egyetlen szálát ébreszt fel  
(nem adható meg, hogy melyiket)
- ▶ Példa: termelő-fogyasztó (consumer-producer).
  - ▶ Egy üzeneteket tároló osztály limitált számú üzenet fogadására képes
  - ▶ Az üzenetet előállítók változó sebességgel állítják elő az üzeneteket, és küldik el a tároló számára
  - ▶ Nem állíthatnak elő több üzenetet, mint ami a tárolóba fér
  - ▶ A fogyasztók feldolgozzák az üzeneteket a tárolóból
  - ▶ Nem lehet üzenetet olvasni, ha a tároló üres
  - ▶ A tároló mérete kívülről nem látható

# Szálkezelés – 1.

## Példa: Termelő (producer)

```
public class Producer implements Runnable {  
    private MessageQueue mq;  
    private static final String msgs[] = {...};  
  
    public Producer(MessageQueue mq) { this.mq = mq; }  
  
    public void run() {  
        Random rnd = new Random();  
        while(true) {  
            try {  
                Thread.sleep(rnd.nextInt(1000));  
            } catch (InterruptedException e) {}  
            mq.put(msgs[rnd.nextInt(msgs.length)]);  
        }  
    }  
}
```

# Szálkezelés – 1.

## Példa: Fogasztó (consumer)

```
public class Consumer implements Runnable {  
    private MessageQueue mq;  
  
    public Consumer(MessageQueue mq) { this.mq = mq; }  
  
    public void run() {  
        Random rnd = new Random();  
        while(true) {  
            try {  
                Thread.sleep(rnd.nextInt(10000));  
            } catch (InterruptedException e) {}  
            System.out.println(mq.get());  
        }  
    }  
}
```



```
public class MessageQueue {
    private final Queue<String> messages = new LinkedList<>();
    private final int capacity;

    public MessageQueue(int capacity) { this.capacity = capacity; }

    public synchronized void put(String msg) {
        while(messages.size() == capacity) {
            try { wait(); } catch (InterruptedException ex) {}
        }
        messages.add(msg);
        notifyAll();
    }

    public synchronized String get() {
        while(messages.isEmpty()) {
            try { wait(); } catch (InterruptedException ex) {}
        }
        String ret = messages.remove();
        notifyAll();
        return ret;
    }
}
```

# Szálkezelés – 1.

## Immutable objektumok

- ▶ Az immutable objektum állapota nem változthatható meg a konstruktor lefutása után (különösen hasznos többszálú alkalmazásokban).
- ▶ Például: egy Color osztály tulajdonságai a szín kódja és neve.

```
int    myColorInt  = color.getRGB(); // Statement 1
String myColorName = color.getName(); //Statement 2
```

- ▶ Ha egy másik szál módosítja a beállított színt (color.set(..)), az első utasítás lefutása után de a második előtt, akkor a kiolvasott színkód nem fog illeszkedni a 2. utasításban kiolvasott névre. Ennek elkerülésére össze kell kötni a két utasítást:

```
synchronized (color) {
    int    myColorInt  = color.getRGB();
    String myColorName = color.getName();
}
```

- ▶ Immutable objektumok esetén ez a probléma nem fordulhat elő.

# Szálkezelés – 1.

## Immutable osztályok tulajdonságai

1. Nem tartalmaznak setter metódusokat.
2. Minden adattagjuk `private` és `final`.
3. Leszármazott osztályok nem írhatnak felül metódusokat
  1. `final class` deklaráció, vagy
  2. `private` konstruktor  
(a példányokat ilyenkor egy `factory` metódus állítja elő).
4. Ha az adattagok között van referencia típus:
  1. Az osztály nem tartalmazhat metódust, amely ezt módosítja.
  2. A referencia nem osztható meg. A konstruktorban kapott külső referencia nem tárolható, csak a kapott objektum másolata.  
(*defensive copy*)
  3. Metódusból nem adható vissza az eltárolt referencia, csak a másolata. (*defensive copy*)

# Szálkezelés – 1.

## Időzítés – Timer

- ▶ Lehetőséget biztosít szálak számára jövőbeni feladatok ütemezésére és háttárben való végrehajtására.
- ▶ A feladatok ütemezhetőek egyszeri végrehajtásra, vagy rendszeres időközönkéntire.
- ▶ Minden **Timer** objektum egy háttérszál, amely sorban végrehajtja a feladatait.
- ▶ A timer task-oknak gyorsnak kell lennie, különben késleltethetik a rákövetkező task-ok lefutását.
- ▶ A **Timer** a **TimerTask** osztály példányaival reprezentált feladatokat hajtja végre.
- ▶ Itt is egy **run** metódus implementálandó

# Szálkezelés – 1.

## Időzítés – Timer

```
public class TimerReminder {  
    Timer timer;  
  
    public TimerReminder(int seconds) {  
        timer = new Timer();  
        timer.schedule(new RemindTask(), seconds*1000);  
    }  
  
    class RemindTask extends TimerTask {  
        public void run() {  
            System.out.println("Time's up!");  
            timer.cancel(); //Terminate the timer thread  
        }  
    }  
  
    public static void main(String args[]) {  
        System.out.println("About to schedule task.");  
        new TimerReminder(5);  
        System.out.println("Task scheduled.");  
    }  
}
```