

Reti e Laboratorio III

Modulo Laboratorio III

a.a. 2025-2026

docente: Laura Ricci

laura.ricci@unipi.it

Lezione 11

Concurrent Collections: iteratori
Atomic Variables, Volatile

28/11/2025

- le Collection Java supportano diversi tipi di iteratori
 - si distinguono riguardo al comportamento di una collezione in presenza di “concurrent modification”
 - cosa accade quando la collezione viene modificata, mentre un iteratore la sta scorrendo, e questa modifica arriva “dall'esterno” dell'iteratore?
- fail-fast
 - se c'è una modifica strutturale (inserzione, rimozione, aggiornamento), dopo che l'iteratore è stato creato, l'iteratore la rileva e solleva una `ConcurrentModificationException`
 - fallimento immediato dell'operatore, per evitare comportamenti non deterministici
 - la maggior parte delle collezioni “concurrenti” sono fail-fast
Vector, ArrayList, HashMap, ed altre...

FAIL FAST: HASHMAP

```
import java.util.HashMap; import java.util.Iterator;import
java.util.Map; public class FailFastExample {
    public static void main(String[] args)
    { Map<String, String> cityCode = new HashMap<String, String>();
      cityCode.put("Delhi", "India");
      cityCode.put("Moscow", "Russia");
      cityCode.put("New York", "USA");
      Iterator iterator = cityCode.keySet().iterator();
      while (iterator.hasNext()) {
          System.out.println(cityCode.get(iterator.next()));
          cityCode.put("Istanbul", "Turkey"); }}}}
```

India

Exception in thread "main"

java.util.ConcurrentModificationException

at java.util.HashMap\$HashIterator.nextNode(Unknown Source)

at java.util.HashMap\$KeyIterator.next(Unknown Source)

at FailFastExample.main(FailFastExample.java:19)

- **fail-safe** (“snapshot”) introdotti in JAVA 1.5 con le concurrent collections
 - creano una copia della collezione, al momento della creazione dell'iteratore e lavorano su questa copia
 - non sollevano `ConcurrentModificationException`
 - l'iteratore accede ad una versione non aggiornata della collezione
 - `CopyOnWriteArrayList`
- **weakly consistent** introdotti in JAVA 1.5 con le concurrent collections
 - l'iteratore e modifiche operano sulla stessa copia
 - no `ConcurrentModificationException`, comportamento fail-safe
 - l'iteratore considera gli elementi che esistevano al momento della costruzione dell'iteratore e può riflettere le modifiche che sono avvenute dopo la costruzione dell'iteratore, anche se non è garantito
 - `ConcurrentHashMap`, ...

WEAK CONSISTENCY: CONCURRENT HASH MAP

da [JavaDocs](#):

“The view's iterator is a "weakly consistent" iterator that will never throw `ConcurrentModificationException`, and guarantees to traverse elements as they existed upon construction of the iterator, and may (but is not guaranteed to) reflect any modifications subsequent to construction.”

- l'iteratore
 - non clona la struttura al momento della creazione
 - la collezione può catturare le modifiche effettuate sulla collezione dopo la sua creazione
 - non solleva `ConcurrentModificationException`
- alcuni metodi, `size()` e `isEmpty()`
 - possono restituire un valore “approssimato”
 - “weakly consistent behaviour”

UN ITERATORE WEAKLY CONSISTENT

```
import java.util.concurrent.ConcurrentHashMap;
import java.util.Iterator;
public class FailSafeItr {
    public static void main(String[] args)
    {ConcurrentHashMap<String, Integer> map = new ConcurrentHashMap<String, Integer>();
    map.put("ONE", 1);
    map.put("TWO", 2);
    map.put("THREE", 3);
    map.put("FOUR", 4);
    Iterator <String> it = map.keySet().iterator();
    while (it.hasNext()) {
        String key = (String)it.next();
        System.out.println(key + " : " + map.get(key));
        // Notice, it has not created a separate copy
        // It will print 7
        map.put("SEVEN", 7); }}}
    // the program prints ONE : 1 FOUR : 4 TWO : 2 THREE : 3 SEVEN : 7
```

FAIL SAFE: COPYONWRITEARRAYLIST

- come risulta evidente dal nome, effettua una copia dell'array tutte le volte che viene effettuata un'operazione di modifica (add, set, etc..)
- “**snapshot style iterator**”: usa un riferimento ad una copia dello stato dell'array nel momento in cui l'iteratore è creato
 - l'array riferito non viene mai modificato durante la vita dell'iteratore: l'iteratore non cattura le modifiche effettuate dopo la sua creazione
 - thread-safe: ogni thread lavora su una propria copia
 - fail safe: non solleva `ConcurrentModificationException`
- operazione di copia molto costosa
 - è adatto quando ci sono più accessi in lettura che modifiche

ANCORA SUL MULTITHREADING

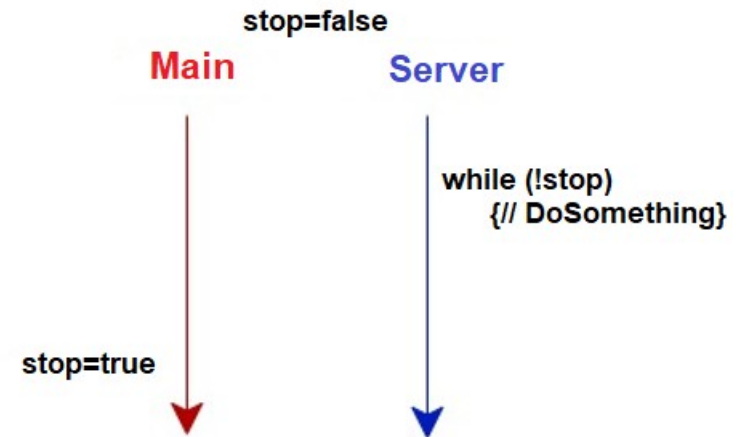
- Variabili volatile
- Variabili Atomic

PERCHE' VOLATILE?

```
public class Server extends Thread
{
    boolean stop = false; int i;

    public void run()
    {
        while(! stop) {};
        System.out.println("Server is stopped....");
    }

    public void stopThread()
    {
        stop = true;
    }
}
```



```
public class StoppingAThread
{
    public static void main(String args[]) throws InterruptedException
    {
        Server myServer = new Server();
        myServer.start();

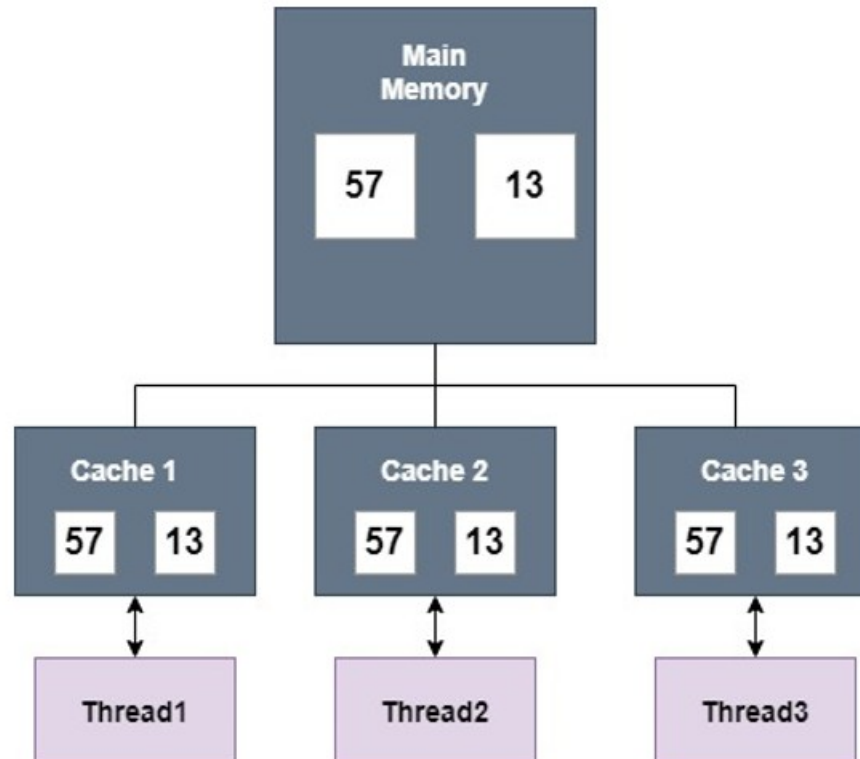
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " is stopping Server thread");
        Thread.sleep(1000);
        myServer.stopThread();

        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " is finished now");
    }
}
```



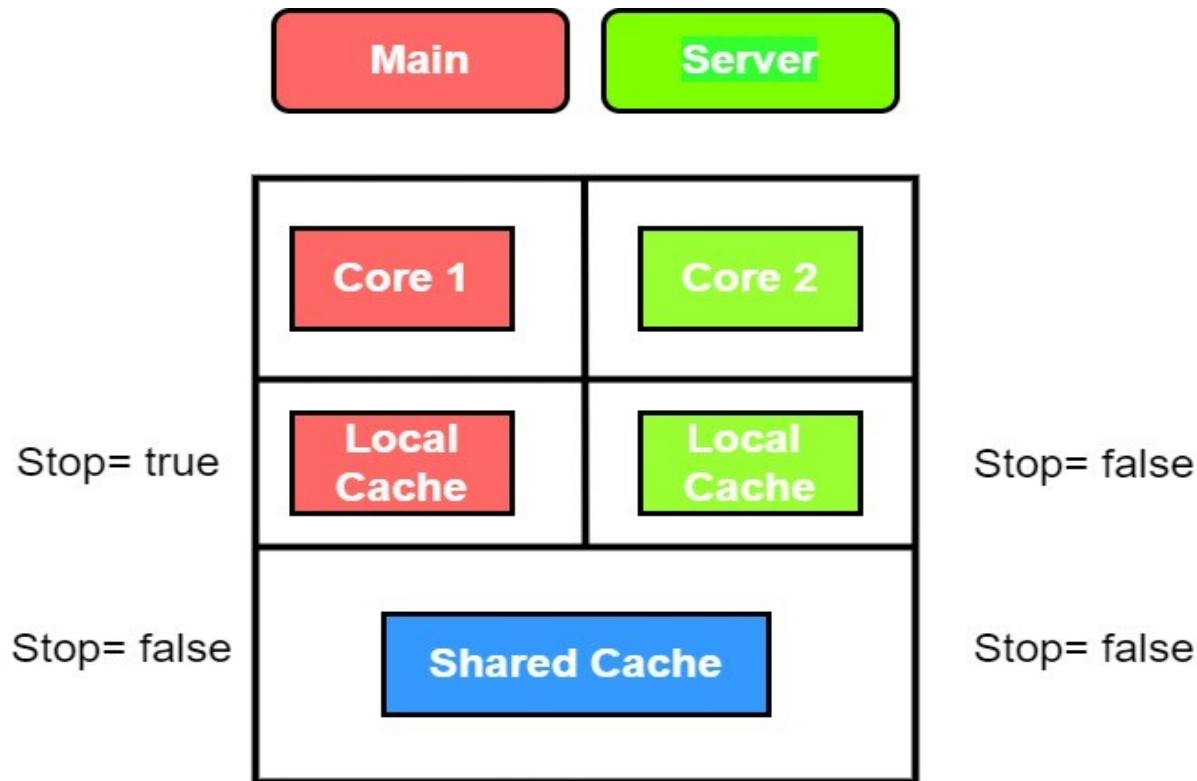
il programma non termina!

IL PROBLEMA DELLA VISIBILITA'



architettura di riferimento, utile per capire il problema della visibilità

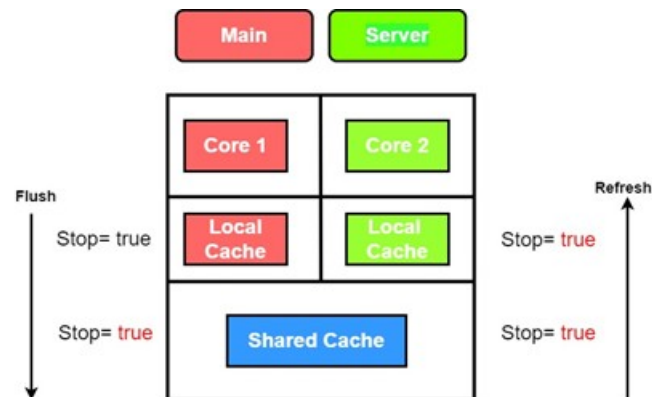
IL PROBLEMA DELLA VISIBILITA'



- quando il Main aggiorna Stop, è possibile che la modifica non sia riportata nella memoria condivisa
- il Main aggiorna la variabile Stop nella propria cache, ma la modifica non viene riportata nella memoria condivisa

IL MODIFICATORE VOLATILE

- il problema riguarda la “visibilità” della modifica, non la sincronizzazione: read e write di un booleano sono atomiche
- modifichiamo la dichiarazione con la keyword **volatile**
volatile boolean stop = false
 - l'aggiornamento ad una variabile **volatile** è sempre effettuato nella main memory
 - flush della cache
 - il valore della variabile **volatile** è sempre letto dalla memoria



VOLATILE: VISIBILITA' DI SCRITTURE

- tutte le scritture su una variabile volatile sono riportate direttamente nella memoria condivisa
- inoltre, tutte la variabili visibili dal thread che sta eseguendo la modifica vengono anche sincronizzate sulla memoria condivisa
- esempio:

```
this.nonVolatileVarA = 34;  
this.nonVolatileVarB = new String("Text");  
this.volatileVarC     = 300;
```

- quando viene eseguita la terza istruzione, sulla variabile volatileC, i valori delle due variabili non-volatile vengono aggiornati in memoria condivisa

VOLATILE: VISIBILITA' DI LETTURE

- quando viene letto il valore di una variabile volatile, viene garantito che tale valore venga letto direttamente dalla memoria condivisa
- inoltre, viene fatto il refresh di tutte le variabili visibili dal thread che sta eseguendo la lettura
- esempio:

```
c = other.volatileVarC;
```

```
b = other.nonVolatileB;
```

```
a = other.nonVolatileA;
```

- la prima istruzione è la lettura di una variabile volatile. Quando questa variabile viene letta dalla memoria, viene effettuato il refresh anche delle due altre variabili

UNA SOLUZIONE ALTERNATIVA

```
public class Server extends Thread
```

```
{ Boolean stop = false; int i;
```

```
public void run()
```

```
{ synchronized(stop) {};
```

```
while(! stop)
```

```
{synchronized(stop) {}};
```

```
System.out.println("Server is stopped....");}
```

```
public synchronized void stopThread(){ stop = true; }}
```

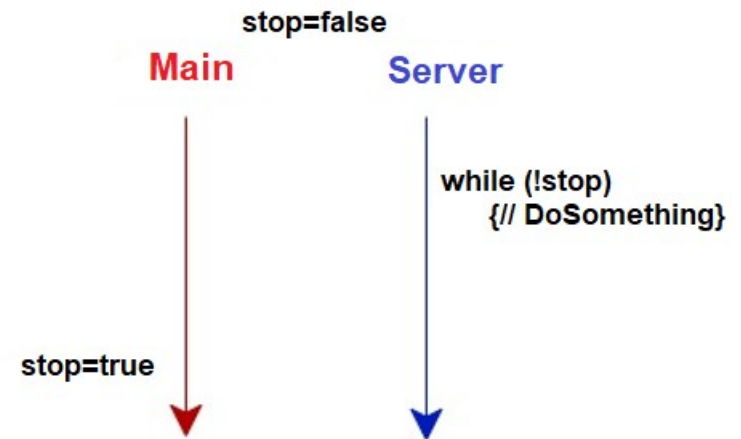
```
public class StoppingAThread
```

```
{...}
```

sincronizzarsi sulla variabile stop ha lo stesso

effetto di usare il modificatore volatile

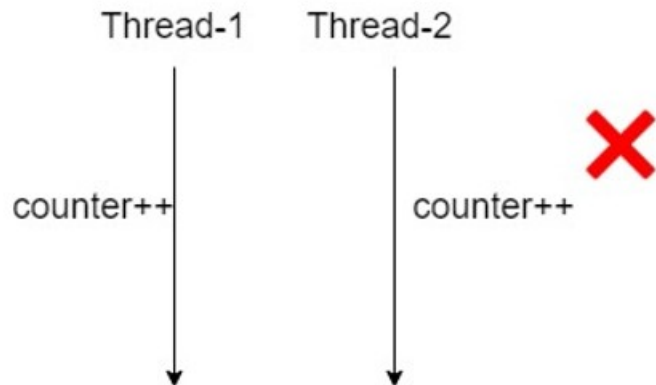
la variabile deve essere definita Boolean, per poter acquisire la lock



SINCRONIZZAZIONE: VISIBILITA'

- blocchi e metodi sincronizzati forniscono garanzia di visibilità simile a quella offerta dal modificatore `volatile`
- quando un thread entra in un metodo o blocco sincronizzato, viene effettuato un refresh di tutte le variabili visibili dal thread
- quando un thread esce da un blocco sincronizzato, tutte le variabili visibili dal thread vengono scritte in memoria
- monitor garantisce sia sincronizzazione che visibilità
- quando usare `volatile`?
 - quando la variabile condivisa è di tipo semplice
 - per acquisire la lock occorrerebbe fare il cast al corrispondente oggetto
 - tipico del pattern “termina l'esecuzione di un thread”

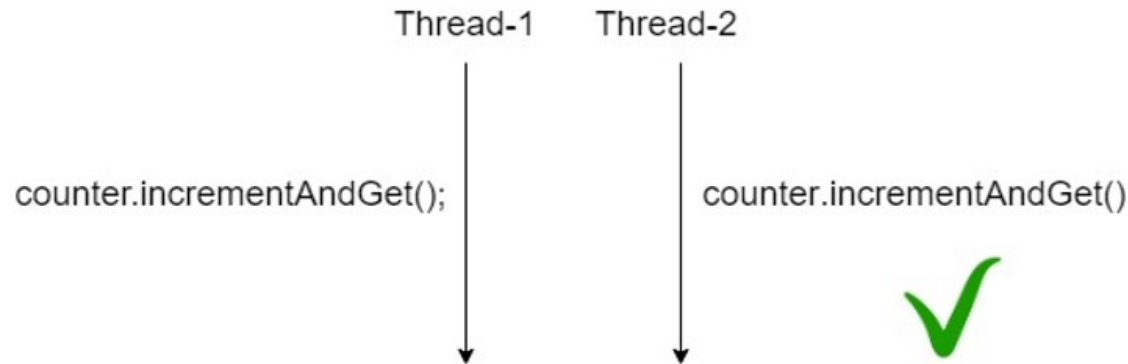
SINCRONIZZAZIONE SU VARIABILI



Thread-1	Thread-2
Read value (=1)	
	Read value (=1)
Add 1 and write (=2)	
	Add 1 and write (=2)

- l'incremento di una variabile (volatile o meno) **non è atomico**
- se più thread provano ad incrementare una variabile in modo concorrente, un aggiornamento **può andare perduto** (anche se la variabile è volatile)
- ovviamente il problema può essere risolto con le lock
- soluzione alternativa: usare le variabili Atomic

ATOMIC VARIABLES



```
AtomicInteger value = new AtomicInteger(1);
```

- operazioni atomiche che non richiedono sincronizzazioni esplicite o lock: è la JVM che garantisce la atomicità
 - `incrementAndGet()`: atomically increments by one
 - `decrementAndGet()`: atomically decrements by one
 - `compareAndSet(int expectedValue, int newValue)`
- molte altre classi
 - `AtomicLong`
 - `AtomicBoolean`

ATOMIC VARIABLES: UN ESEMPIO

```
import java.util.concurrent.*; import java.util.concurrent.atomic.*;

public class AtomicIntExample {
    public static void main(String[] args) {
        ExecutorService executor = Executors.newFixedThreadPool(2);
        AtomicInteger atomicInt = new AtomicInteger();
        for(int i = 0; i < 10; i++){
            CounterRunnable runnableTask = new CounterRunnable(atomicInt);
            executor.submit(runnableTask);
        }
        executor.shutdown(); }

    class CounterRunnable implements Runnable {
        AtomicInteger atomicInt;
        CounterRunnable(AtomicInteger atomicInt){this.atomicInt = atomicInt;}
        @Override
        public void run() {
            System.out.println("Counter- " + atomicInt.incrementAndGet());}}
}
```

JAVA.UTIL.CONCURRENT.ATOMIC



PARAMETRI DI CONFIGURAZIONE: PROPERTIES

- quando si sviluppa un'applicazione client server, sia il client che il server dovranno essere configurati impostando il valore di diversi parametri di configurazione
- utile la classe Java Properties
 - fa parte del pacchetto `java.util`
 - è utilizzata per gestire coppie chiave-valore, dove sia le chiavi che i valori sono stringhe
 - è una specializzazione della classe `Hashtable`
 - può essere usata per leggere file di configurazione, impostazioni dell'applicazione, etc.

PARAMETRI DI CONFIGURAZIONE: PROPERTIES

```
package Prop;
import java.util.Properties; import java.io.*;
public class Prop {
    public static void main (String args[])
    { File configFile = new File("config.properties");
        try {
            FileReader reader = new FileReader(configFile);
            Properties props = new Properties();
            props.load(reader);
            String host = props.getProperty("host");
            System.out.print("Host name is: " + host+"\n");
            String port = props.getProperty("port");
            System.out.print("Port number is: " + port);
            reader.close();
        } catch (FileNotFoundException ex) {
            // file does not exist
        } catch (IOException ex) {
            // I/O error
        }
    }}
```

COSTRUZIONE DI PACCHETTI DA STRINGHE

- i dati inviati mediante UDP devono essere rappresentati come **vettori di bytes**
- alcuni metodi per la conversione stringhe/vettori di bytes
 - **Byte[] getBytes()**
 - applicato ad un oggetto `String`
 - restituisce una sequenza di bytes che codificano i caratteri della stringa usando la codifica di default dell'host e li memorizza nel vettore
 - **String (byte[] bytes, int offset, int length)**
 - costruisce un nuovo oggetto di tipo `String` prelevando `length` bytes dal vettore `bytes`, a partire dalla posizione `offset`
- altri meccanismi per generare pacchetti a partire da dati strutturati:
 - utilizzare i **filtri** per generare streams di bytes a partire da dati strutturati/ad alto livello

COSTRUZIONE DI PACCHETTI DA DATI STRUTTURATI

```
public ByteArrayOutputStream ( )
```

```
public ByteArrayOutputStream (int size)
```

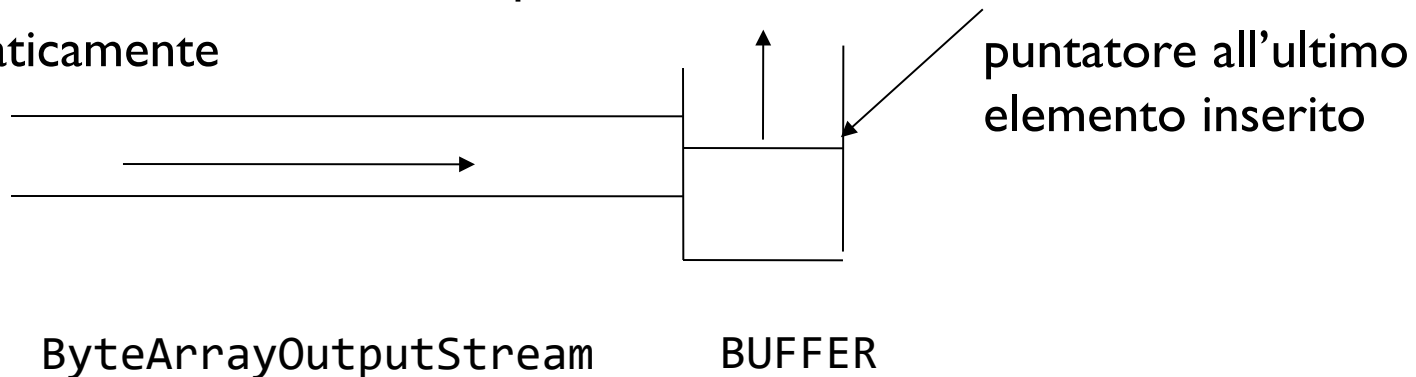
- gli oggetti istanze di questa classe rappresentano stream di bytes
- ogni dato scritto sullo stream viene riportato in un **buffer di memoria** a **dimensione variabile** (dimensione di default = 32 bytes).

```
protected byte buf []
```

```
protected int count
```

count indica quanti sono i bytes memorizzati in buf

- quando il buffer si riempie la sua dimensione viene **raddoppiata** automaticamente



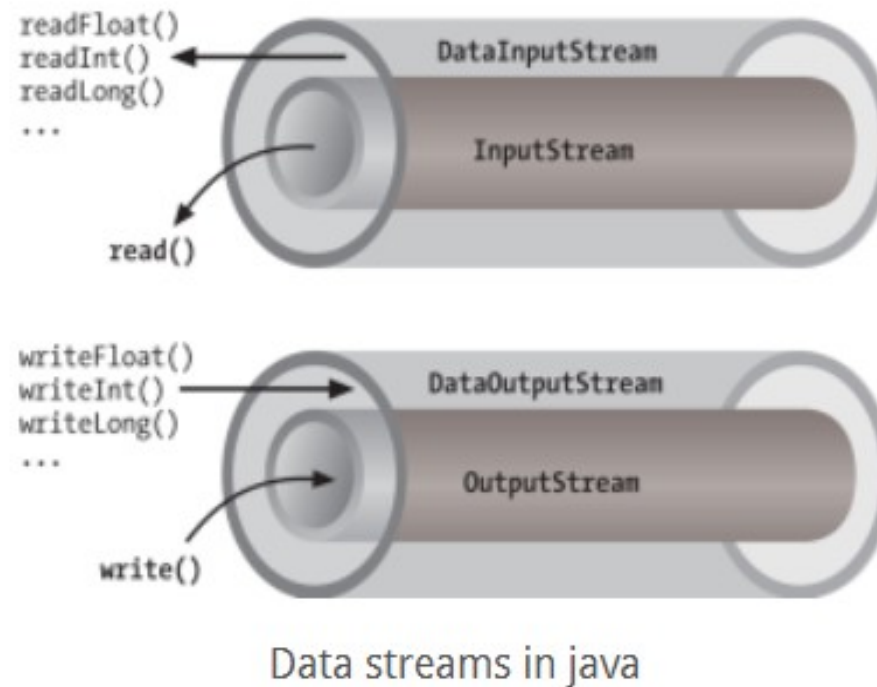
COSTRUZIONE DI PACCHETTI DA DATI STRUTTURATI

- è possibile collegare ad un `ByteArrayOutputStream` un altro filtro

```
ByteArrayOutputStream baos= new ByteArrayOutputStream();
```

```
DataOutputStream dos = new DataOutputStream(baos)
```

- `DataOutput/InputStream` consente di scrivere dati primitivi sullo stream, la trasformazione in bytes è effettuata automaticamente



BYTE ARRAY OUTPUT STREAMS

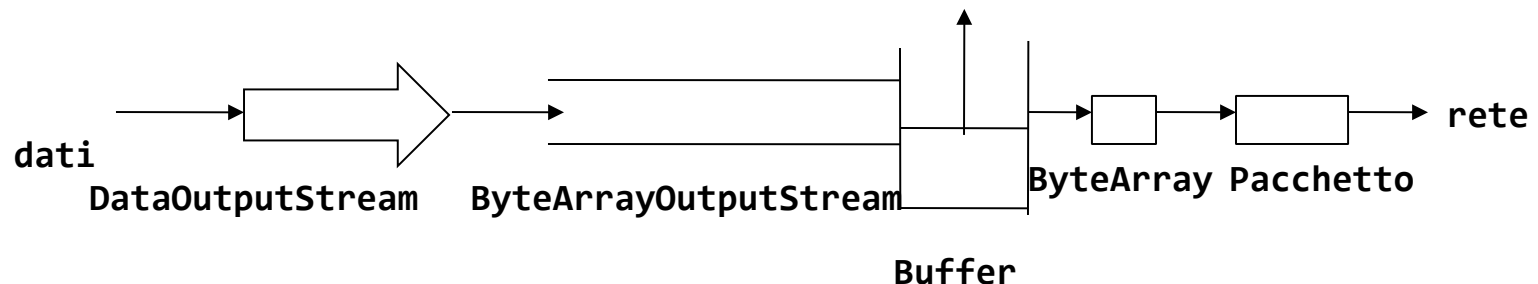
- ad un `ByteArrayOutputStream` può essere collegato un altro filtro

```
ByteArrayOutputStream baos= new ByteArrayOutputStream();  
DataOutputStream      dos = new DataOutputStream (baos)
```

- i dati presenti nel buffer B associato ad un `ByteArrayOutputStream` baos possono essere copiati in un array di bytes

```
byte [ ] barr = baos.toByteArray( )
```

- flusso dei dati:



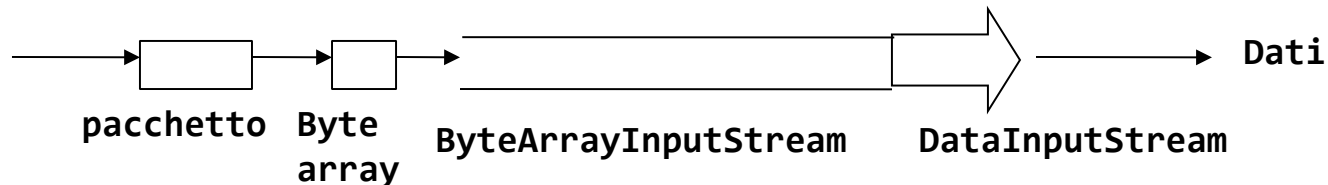
BYTE ARRAY INPUT STREAMS

```
public ByteArrayInputStream ( byte [ ] buf )
```

```
public ByteArrayInputStream ( byte [ ] buf, int offset, int length )
```

- creano stream di byte a partire dai dati contenuti nel vettore di byte buf
- il secondo costruttore copia length bytes iniziando alla posizione offset
- è possibile concatenare un **DataInputStream**

Flusso dei dati:



LA CLASSE BYTEARRAYOUTPUTSTREAM

metodi per la gestione dello stream:

- **public int size()** restituisce count, cioè il numero di bytes memorizzati nello stream (non la lunghezza del vettore buf!)
- **public synchronized void reset()** svuota il buffer, assegnando 0 a count. tutti i dati precedentemente scritti vengono eliminati

baos.**reset** ()

- **public synchronized byte toByteArray ()** restituisce un vettore in cui sono stati copiati tutti i bytes presenti nello stream
 - non modifica count
 - il metodo **toByteArray** non svuota il buffer

BYTE ARRAY INPUT/OUTPUT STREAMS

Ipotesi semplificativa, non consideriamo perdita/riordinamento di pacchetti:

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

public class multidatastreamsender{
    public static void main(String args[ ]) throws Exception
    {
        // fase di inizializzazione
        InetAddress ia=InetAddress.getByName("localhost");
        int port=13350;
        DatagramSocket ds= new DatagramSocket();
        ByteArrayOutputStream bout= new ByteArrayOutputStream();
        DataOutputStream dout = new DataOutputStream (bout);
        byte [ ] data = new byte [20];
        DatagramPacket dp= new DatagramPacket(data,data.length, ia , port);
```

BYTE ARRAY INPUT/OUTPUT STREAMS

```
for (int i=0; i< 10; i++)  
    {dout.writeInt(i);  
    data = bout.toByteArray();  
    dp.setData(data,0,data.length);  
    dp.setLength(data.length);  
    ds.send(dp);  
    bout.reset( );  
    dout.writeUTF("***");  
    data = bout.toByteArray( );  
    dp.setData (data,0,data.length);  
    dp.setLength (data.length);  
    ds.send (dp);  
    bout.reset( ); } } }
```

BYTE ARRAY INPUT/OUTPUT STREAMS

Ipotesi semplificativa: non consideriamo perdita/riordinamento di pacchetti

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

public class multidatastreamreceiver
{
    public static void main(String args[ ]) throws Exception
    {
        // fase di inizializzazione
        FileOutputStream fw = new FileOutputStream("text.txt");
        DataOutputStream dr = new DataOutputStream(fw);
        int port = 13350;
        DatagramSocket ds = new DatagramSocket (port);
        byte [ ] buffer = new byte [200];
        DatagramPacket dp= new DatagramPacket
            (buffer, buffer.length);
    }
}
```

BYTE ARRAY INPUT/OUTPUT STREAMS

```
for (int i=0; i<10; i++)
{ds.receive(dp);
    ByteArrayInputStream bin= new ByteArrayInputStream
                                (dp.getData(),0,dp.getLength());
    DataInputStream ddis= new DataInputStream(bin);
    int x = ddis.readInt();
    dr.writeInt(x);
    System.out.println(x);
    ds.receive(dp);
    bin= new ByteArrayInputStream(dp.getData(),0,dp.getLength());
    ddis= new DataInputStream(bin);
    String y=ddis.readUTF( );
    System.out.println(y); }}}
```


BYTE ARRAY INPUT/OUTPUT STREAMS

- nel programma precedente, la corrispondenza tra la **scrittura** nel mittente e la **lettura** nel destinatario potrebbe non essere più corretta
- esempio:
 - il mittente alterna la spedizione di pacchetti contenenti valori interi con pacchetti contenenti stringhe
 - il destinatario alterna la lettura di interi e di stringhe
 - ma se un pacchetto viene perso: per il destinatario scritture/letture possono non corrispondere
- realizzazione di UDP affidabile: utilizzo di ack per confermare la ricezione + identificatori unici