
Corso di
Programmazione Concorrente

Reactive Streams

Valter Crescenzi

<http://crescenzi.inf.uniroma3.it>

Sommario

- Asynchronous Boundary
- Motivazioni
- Reactive Streams
- Back-Pressure
- Akka Stream
 - Specifica di *flussi* di processamento di stream
 - Materializzazione delle specifiche
- Modello di Esecuzione Concorrente
- I confini di PC
 - Distribuzione verso Big-Data processing
 - Kafka, Gearpump ecc. ecc.

Asynchronous Boundary

- Un confine/limite per oltrepassare il quale un messaggio subisce un *hand-off* ovvero un viene scambiato tra f.d.e. distinti
- Questo può significare un scambio di msg
 - tra f.d.e. distinti sulla stessa macchina
 - tra macchine distinte
 - anche nodi diversi dello stesso cluster
 - classici client/server

e, a livello applicativo, tra diversi

- applicazioni
- attori
- worker-thread...

Una Scelta Obbligata

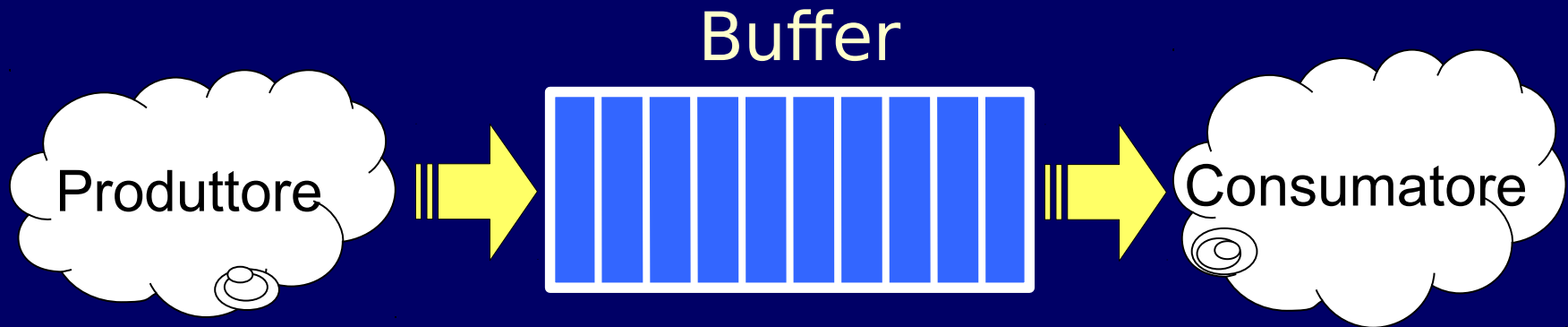
- Per molte applicazioni moderne, l'attraversamento degli asynchronous boundary non è più una possibile scelta, ma piuttosto una scelta *obbligata*
- Scale-up
 - distribuendo il calcolo su molteplici core
 - speed-up
- Scale-out
 - distribuendo il calcolo su molteplici nodi
 - speed-up
 - fault-tolerance
 - big-data

Un Problema Fondante

Come far attraversare ai messaggi gli asynchronous boundary utilizzando solo buffer di capacità finita

- Se non si risolve questo problema non è poi possibile garantire l'uso finito di memoria
 - Indipendentemente:
 - dal carico di lavoro...
 - dalla velocità dei nodi di calcolo collegati asincronicamente...
- e senza perdere i messaggi, ovviamente!

Una NON-soluzione



- Ovviamente la classica soluzione basata su buffer di dimensione infinita NON è una soluzione
 - In presenza di una sovrapproduzione permanente l'uso di memoria sarebbe illimitato
- Una soluzione basata su buffer di dimensione finita sembra essere una possibile soluzione, ma con un decisivo svantaggio
 - introduce attese bloccanti in presenza di sovrapproduzione
 - questo si sposa male con i nuovi framework *asincroni* che non le permettono/consigliano>>

Reactive Streams

“Reactive Streams is an initiative to provide a standard for asynchronous stream processing with non-blocking back pressure on the JVM.”

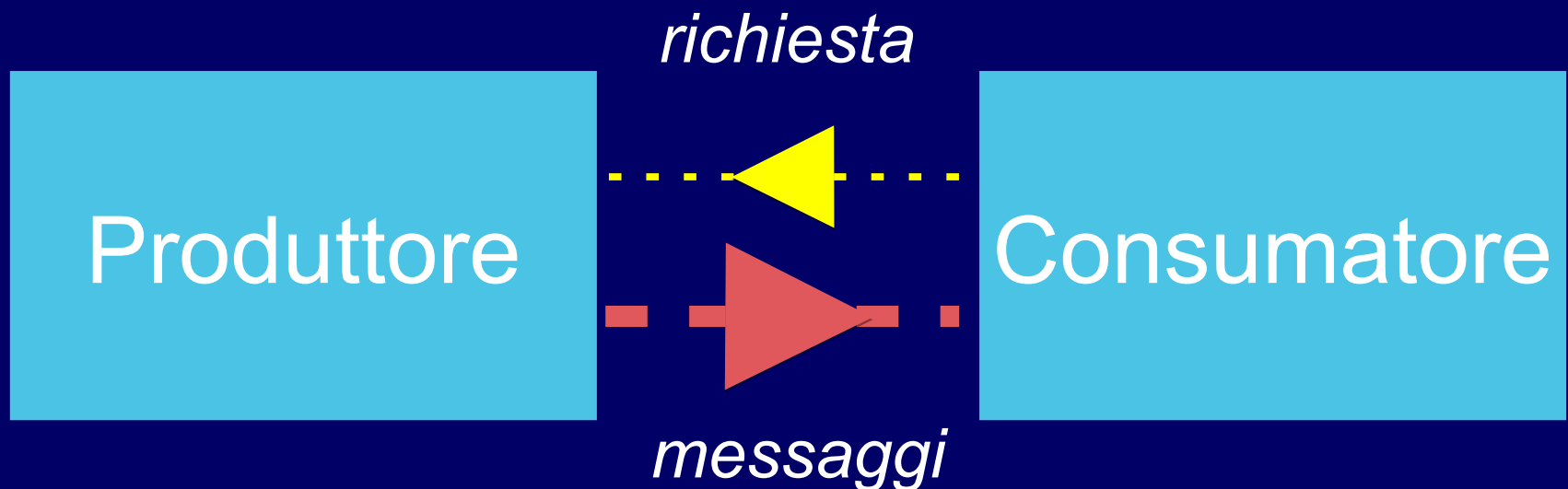
— reactive-streams.org

Reactive Streams

- “linea di pensiero” sulla migliore soluzione a questo problema
- iniziativa da parte di aziende ed individui che pur lavorando separatamente ed in contesti diversi, si sono tutti trovati a doverlo risolvere
- Iniziativa assolutamente positiva! Significa
 - Unire gli sforzi sul concepimento della migliore soluzione
 - Stabilire un vocabolario comune
 - Favorire l’interoperabilità delle soluzioni fissando
 - la sintassi di un’API comune
 - e vincolandone precisamente la semantica... come?
 - ✓ con un TCK, un insieme di regole codificate in test

Back Pressure

- Protocollo di comunicazione bidirezionale tra produttore e consumatore
- La produzione è vincolata
- Il consumatore *controlla* la velocità di produzione
 - Il produttore può produrre solo dietro esplicita richiesta del consumatore
 - Le richieste viaggiano in direzione opposta ai messaggi

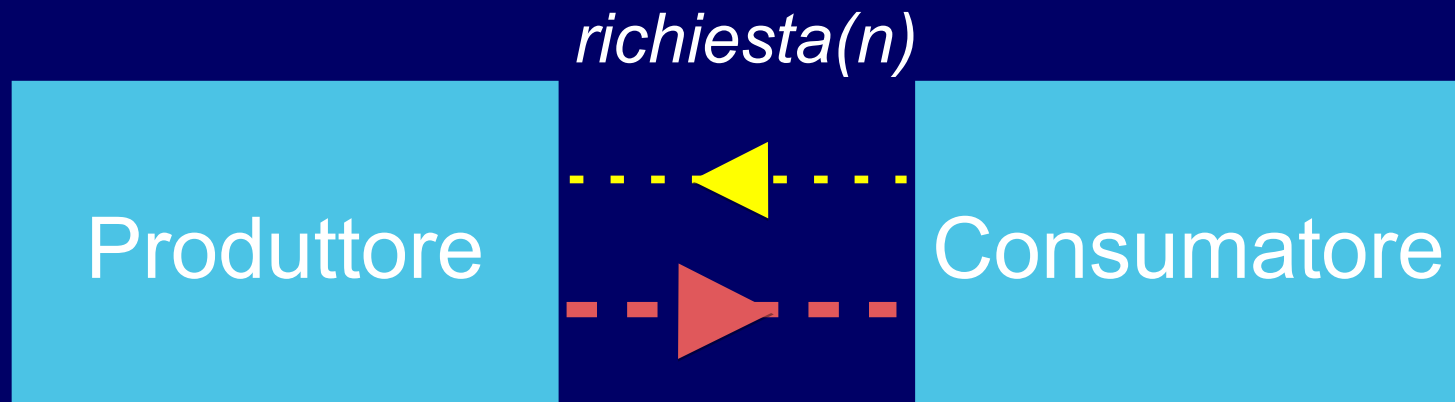


Push/Pull Dinamico

- Il protocollo permette di allineare la velocità delle due parti comunicanti
- Per un transitorio, questi possono essere disaccoppiati da un classico buffer capace di ospitare N messaggi
- Ma a regime...
 - Consumatore più veloce?
 - Il produttore sarà libero di produrre alla massima velocità (*comportamento "push"*)
 - Produttore più veloce?
 - Il consumatore, vedendo riempirsi il proprio buffer, limiterà la produzione (*comportamento "pull"*)
- La back-pressure rimanda la scelta del comportamento migliore a tempo dinamico

Batching delle Richieste

- Sembra costoso...
 - bisogna gestire la comunicazione in due direzioni
 - Ogni messaggio prodotto segue una richiesta, raddoppiando l'effettivo numero di messaggi scambiati?
- In realtà il consumatore può chiedere di inviare n messaggi con una sola richiesta
 - ✓ gli basta misurare la capienza residua del proprio buffer



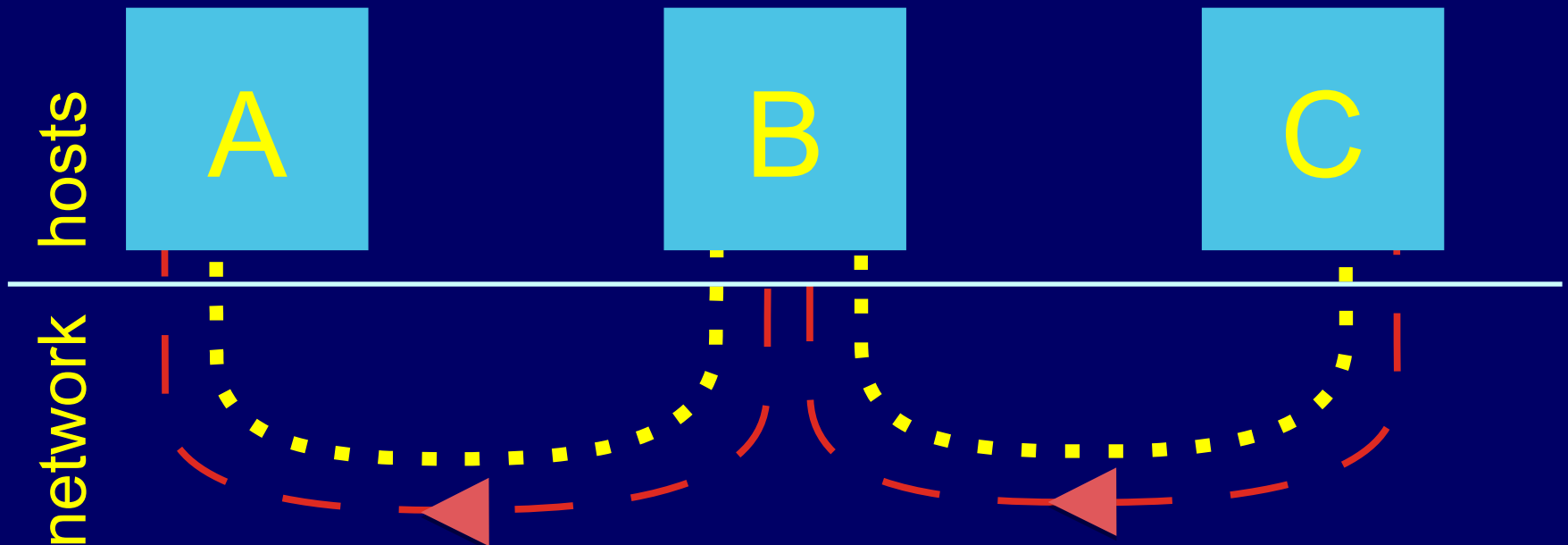
Back-Pressure Contagiosa

- Se C non riesce a reggere il passo di B...
...allora fa in modo di rallentare B
- Questo potrebbe costringere B a rallentare
 - ✓ Se non fosse per la lentezza di C, B potrebbe comunque reggere la velocità di produzione di A, rispetto al quale figura come consumatore

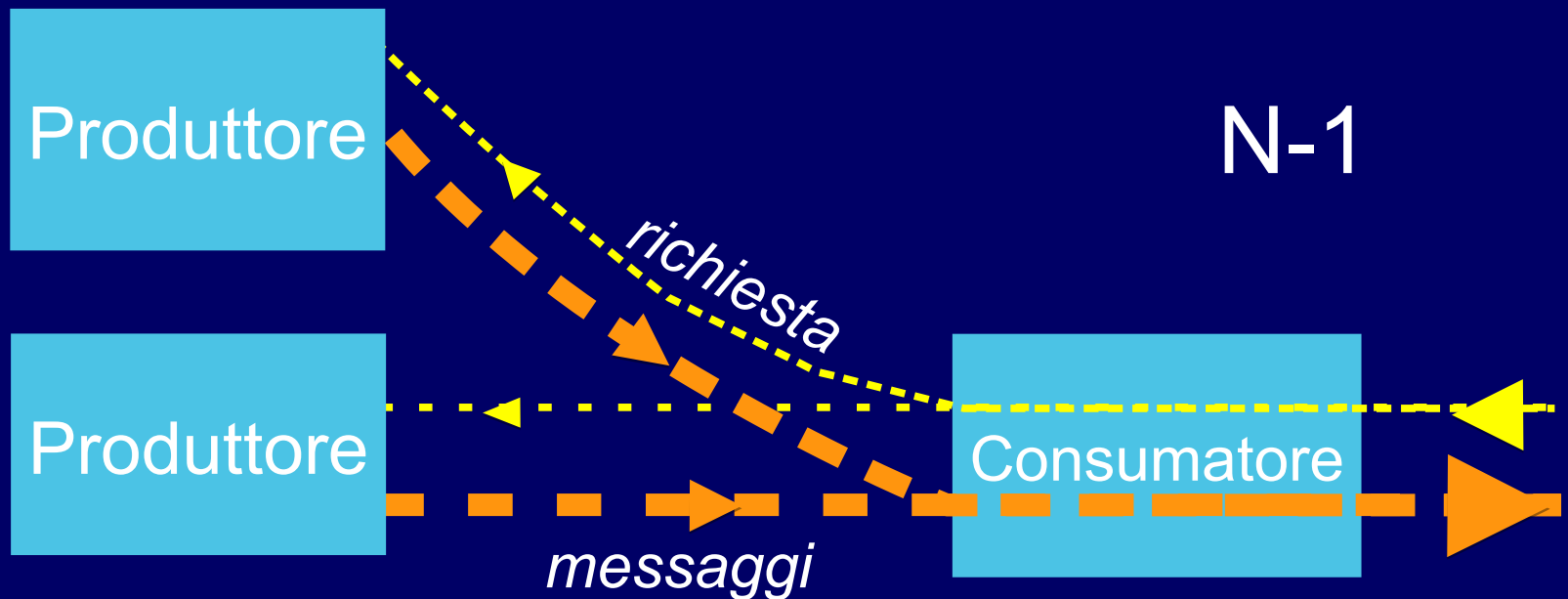
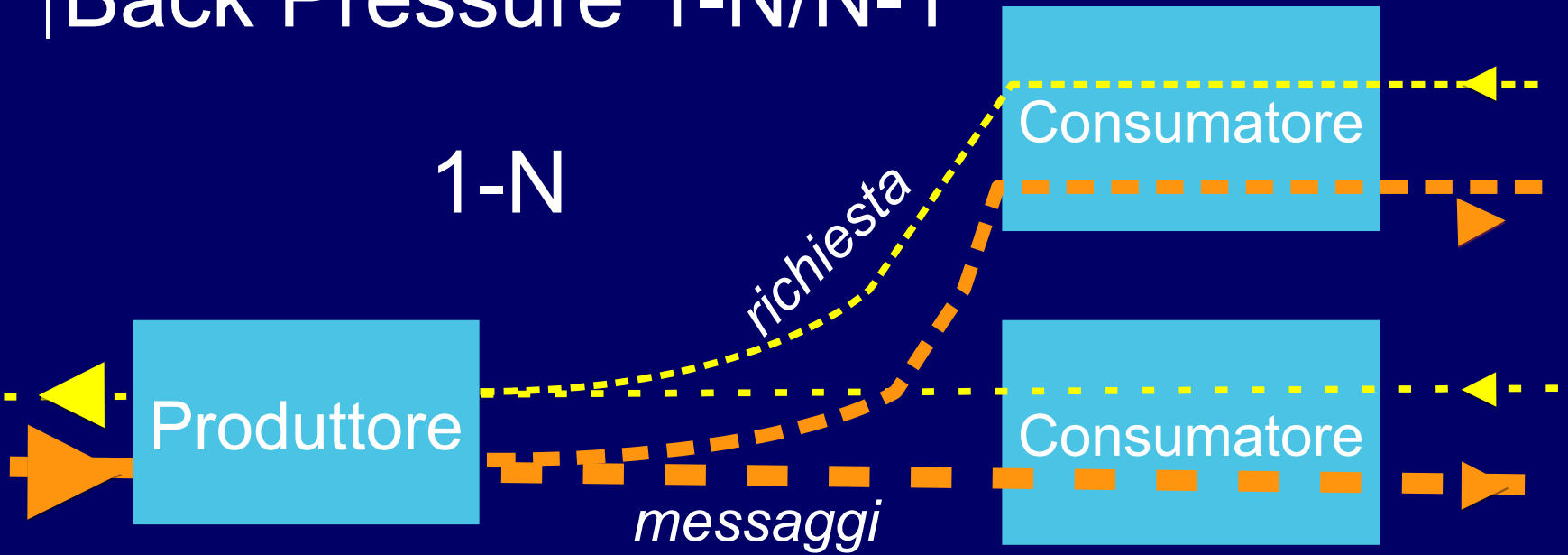


TCP e Back-Pressure

- La back-pressure è una tecnica già consolidata per i protocolli di networking come TCP
 - ✓ in quel caso è però consentita e gestita la perdita e la ritrasmissione di messaggi/pacchetti
 - ✓ Negli scenari di nostro principale interesse sono invece considerati intollerabili



Back Pressure 1-N/N-1



Reactive Streams

- Riassumendo, mediante una tecnica nota come *back-pressure* prevedono
 - un flusso di messaggi asincrono e non-bloccante
 - un flusso di richieste asincrono e non-bloccante
 - coordinamento minimale (batching delle richieste)
- Questo consente l'attraversamento di tutti i tipi di asynchronous boundary (locali e distribuiti) utilizzando una quantità di memoria limitata superiormente
- Fondamentale per scalare il processamento di stream di dati su più core e su più macchine
 - ✓ Ma anche per l'esplosiva crescita del numero di dispositivi che producono e consumano dati meglio gestiti come stream
 - Mobile devices
 - Internet of Things
 - Big-Data

Reactive Manifesto

- Molti suggeriscono di rivisitare in tal senso anche i vecchi protocolli batch-based (ad es. quelli per interrogare dati persistenti – <http://slick.lightbend.com/download/>)
- I *Reactive Streams* possono inquadrarsi come una delle iniziative che mirano a rivisitare il modo di progettare le applicazioni
 - Le architetture standard (*n*-Tiers) cominciano a mostrare chiari segni della loro età quando usate per risolvere i problemi moderni
- La percentuale di I/O in un servizio moderno per singola richiesta, in confronto al passato, è enormemente aumentata
 - ✓ NON-bloccarsi in attesa dell'I/O è diventato necessario per garantire tempi di risposta contenuti, e sopportare carichi elevati, per tutte le applicazioni thread-pooled
- Tra le tante iniziative: www.reactivemanifesto.org

Un Esempio Illuminante

- Cosa accade e cosa accadeva quando un browser carica una singola pagina Web?
 - *Una volta*
 - si facevano attese bloccanti per aspettare l'arrivo di tutte le risposte necessarie
 - non si mostrava il risultato sino alla fine
 - ✓ Questo perché I/O necessario era limitato
 - *Oggi* è praticamente impossibile seguire lo stesso approccio
 - centinaia di richieste remote
 - accessi a decine di servizi remoti offerti da parti terze
 - servizi SSO, social, maps ecc. ecc.
 - la pagina viene mostrata immediatamente, a costo di aggiornarla in corso

Reactive Streams vs Java 8 Stream

- Abbiamo già incontrato gli *Stream* come libreria Java 8+ per la gestione di flussi di dati
- Molti concetti alla loro base rimangono utili e validi
- Java 8 Stream non prevedono al suo interno alcun meccanismo di back-pressure, e quindi non risolvono il problema da cui siamo partiti
 - Non permettono di oltrepassare tutti i tipi di asynchronous boundary con uso limitato di memoria
 - Non è progettata per essere eseguita su piattaforme distribuite
- Gli Java 8 Stream sono *pull-based*
 - ✓ le operazioni terminali scatenano il calcolo chiedendo a ritroso i dati senza materializzarli

Reactive Streams vs RxJava

- Esistono altre soluzioni come RxJava
- Inizialmente (v1.x) *push-based*, e con *unbounded-buffer*
 - bloccanti: era il “meccanismo” di back-pressure
- Successivamente (v2.x) hanno aderito all’iniziativa *Reactive Streams*
 - back-pressure
 - bounded-buffer
 - non-bloccanti
- Ma non supportano ancora la distribuzione su più macchine (almeno non open-source...)

JEP-266 ; Java 9+: `java.util.concurrent.Flow`

Reactive Streams in Java 9...>>

```
public final class Flow {
    private Flow() {} // uninstantiable

    @FunctionalInterface
    public static interface Publisher<T> {
        public void subscribe(Subscriber<? super T> subscriber);
    }

    public static interface Subscriber<T> {
        public void onSubscribe(Subscription subscription);
        public void onNext(T item);
        public void onError(Throwable throwable);
        public void onComplete();
    }

    public static interface Subscription {
        public void request(long n);
        public void cancel();
    }

    public static interface Processor<T,R>
        extends Subscriber<T>, Publisher<R> {
    }
}
```

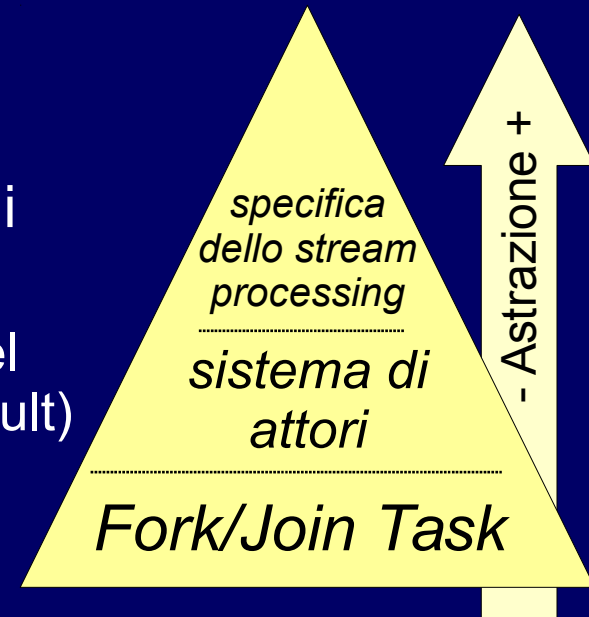
Akka Stream:

Implementazione ad Attori dei Reactive Streams

- Una implementazione particolarmente interessante dei Reactive Streams
 - *back-pressure*
 - *bounded-buffer*
 - *non-blocking*
- Non nasce all'interno del progetto Akka casualmente
 - tra i principali promotori dei Reactive Streams ci sono alcuni degli iniziali sviluppatori di Akka
 - ...tra i molti che dovevano risolvere gli stessi problemi di processamento di stream con uso finito di memoria da cui siamo partiti

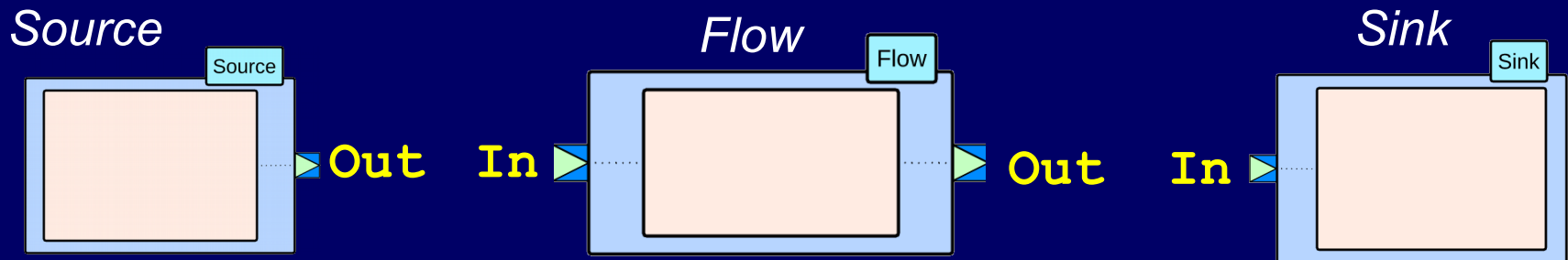
Piramide di Astrazione di Akka Stream

- Offrono un livello di astrazione decisamente superiore rispetto agli attori e comparabile a quello degli Java 8 Stream
 - calcolo “monadico” su flussi di dati
- Akka Stream provvede a tradurre (“materializzare”) le specifiche di un flusso di processamento in un sistema di attori
 - A ben vedere, visto che gli attori fanno uso del Fork/Join framework (come esecutore di default) si può pensare che le specifiche siano indirettamente tradotte in `java.util.concurrent.ForkJoinTask`
 - ✓ Come già accadeva per gli Java 8 Stream!
- Parallelizzazione resa possibile dal modello ad attori (>>)



Akka Stream API

- Un flusso di processamento può essere espresso tramite un grafo di nodi (`akka.stream.Graph`) di calcolo
 - Nodi Sorgenti: `Source<Out, Mat>`
 - Nodi Intermedi: `Flow<In, Out, Mat>`
 - Nodi Finali: `Sink<In, Mat>`



- Ciascuno specifica il tipo dei dati in ingresso e/o di uscita
- `Mat` è il tipo di un ulteriore dato (ad es. un eventuale dato aggregato) prodotto “fuori” dallo stream
 - se non serve basta usare `NotUsed`

Esempio di Akka Stream (Java 8)

- La creazione di una specifica completa, come usuale, si avvantaggia di molti factory method per processare come *akka stream* dati in I/O e collezioni tradizionali
- Per eseguire il processamento dello stream servono
 - Un grafo di computazione completo: **Source + Sink**;
 - ovvero un `akka.stream.javadsl.RunWithableGraph<Mat>`
 - Un **ActorSystem** per *materializzarlo*

```
import akka.stream.javadsl.*;
[...altri import omessi...]...

static public void main(String[] args) {
    final ActorSystem system =
        ActorSystem.create("actor-system");
    final Materializer materializer =
        ActorMaterializer.create(system);
```

...

Esempio di Akka Stream (Java 8)

```
import akka.stream.javadsl.*;
[...altri import omessi...]...

static public void main(String[] args) {
    final ActorSystem system = ...

    Source<Integer, NotUsed> source = Source.range(1, 256);

    Flow<Integer, String, NotUsed> flow =
        Flow.of(Integer.class)
            .map(i -> Integer.toBinaryString(i));

    Sink<String, CompletionStage<String>> sink =
        Sink.<String, String>fold("", (acc, elem) -> acc + elem + "\n");

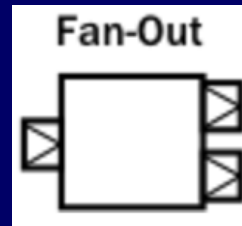
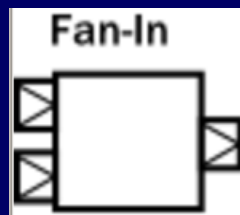
    RunnableGraph<CompletionStage<String>> runnableGraph =
        source.via(flow).toMat(sink, Keep.right());

    CompletionStage<String> f = runnableGraph.run(materializer);
    f.thenAccept( s -> { System.out.println("Got:\n"+ s );
                        system.terminate(); });
}
```

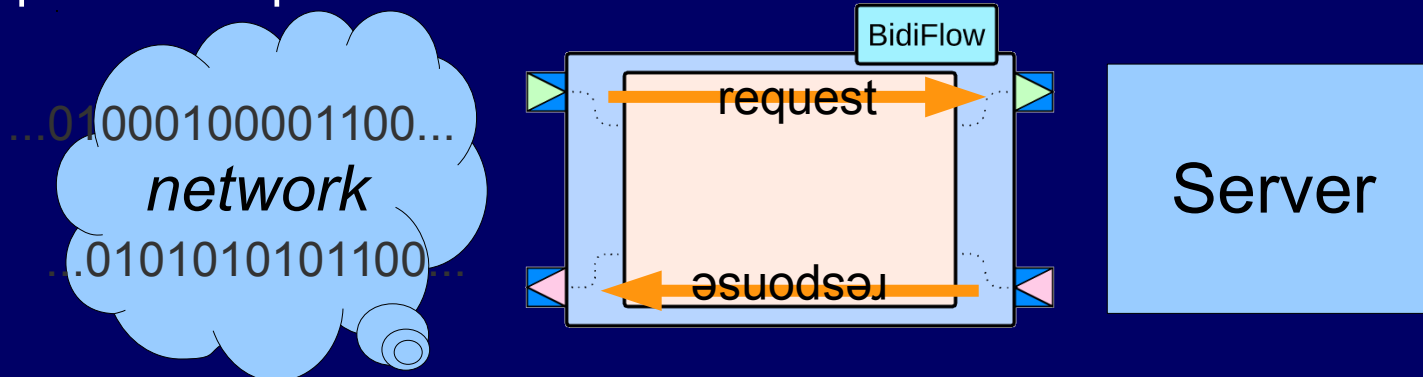
```
Got:
1
10
11
100
...
11111110
11111111
10000000
```

Più che Semplici Pipeline di Processamento

- Specifica di *flussi* di processamento *tipati*
- N.B. *flusso* di processamento e non *pipeline*
 - si possono creare complessi grafi di processamento
 - le pipeline risultano particolari e semplici casi di flusso *lineari*
- E' possibile utilizzare nodi con più di un'uscita e più di un'entrata

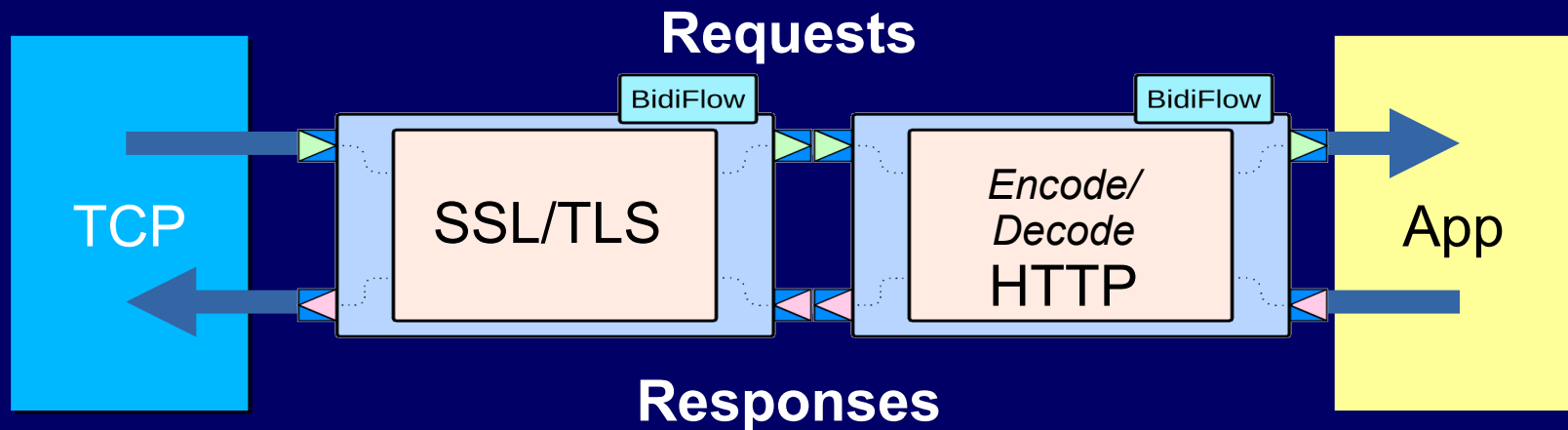


- Ad esempio, **BidiFlow** (doppia entrata / uscita) torna utile ogni qualvolta è prevista un fase di codifica/decodifica richiesta/risposta

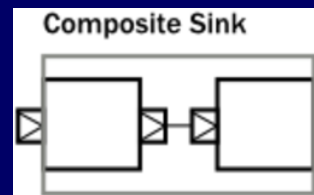
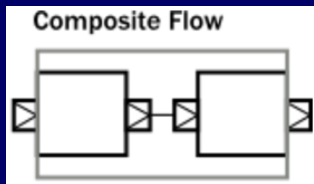
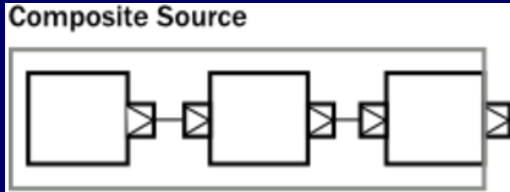


Akka Stream ed Akka Http

- Un delle motivazioni dietro lo sviluppo di **akka-stream** è stata proprio la necessità di supportare lo sviluppo di un altro modulo indispensabile
- **akka-http**

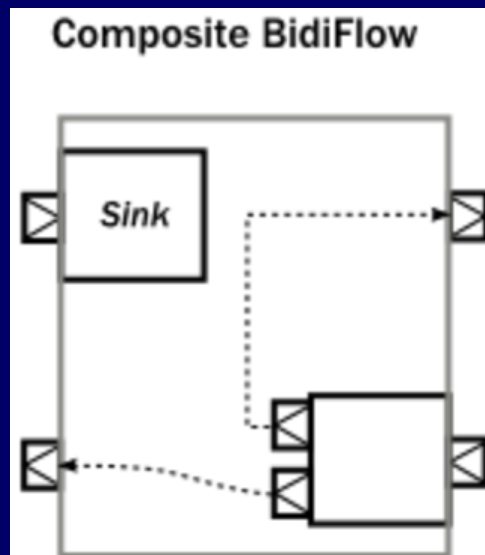


Componibilità degli Akka Stream



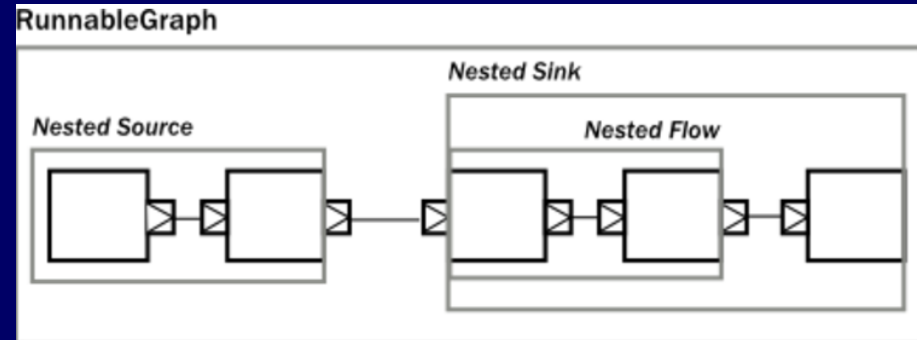
La composizione può essere nidificata a piacimento. E' possibile creare:

- una **Source** da un **Graph** a singola uscita
- un **Sink** da un **Graph** a singola entrata
- un **Flow** da un **Graph** a singola entrata ed uscita
- ...



akka.stream.javadsl.RunWithableGraph<Mat>

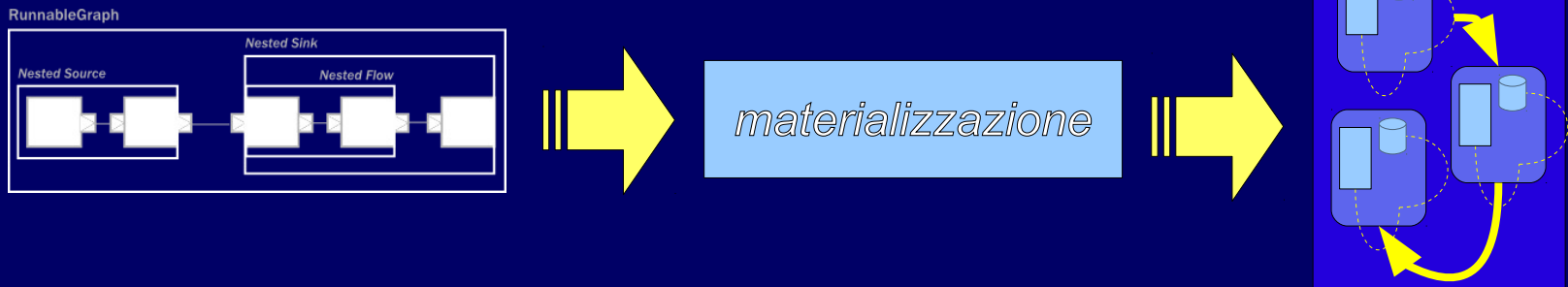
- ✓ Per eseguire il processamento è necessario definire un `RunWithableGraph` completo, ovvero un grafo che includa una `Source` ed un `Sink`



```
final Source<Integer, NotUsed> nestedSource =  
    Source.single(0) // An atomic source  
    .map(i -> i + 1) // an atomic processing stage  
    .named("nestedSource"); // wraps up the current Source and name it  
  
final Flow<Integer, Integer, NotUsed> nestedFlow =  
    Flow.of(Integer.class).filter(i -> i != 0) // an atomic processing stage  
    .map(i -> i - 2) // another atomic processing stage  
    .named("nestedFlow"); // wraps up the Flow, and gives it a name  
  
final Sink<Integer, NotUsed> nestedSink =  
    nestedFlow.to(Sink.fold(0, (acc, i) -> acc + i)) // wire sink nestedFlow  
    .named("nestedSink"); // wrap it up  
  
// Create a RunnableGraph  
final RunnableGraph<NotUsed> runnableGraph = nestedSource.to(nestedSink);
```

Materializzazione

- E' la trasformazione di una specifica di processamento di stream (espressa come un `RunnableGraph`) in un sistema di attori effettivamente eseguibile



- In realtà, se non specificato diversamente, tutti i nodi sono resi con un *singolo* attore (allo scopo di risparmiare gli hand-off tra attori)
- Invocando invece il metodo `Graph.async()` ...

async

```
Graph<S,M> async()
```

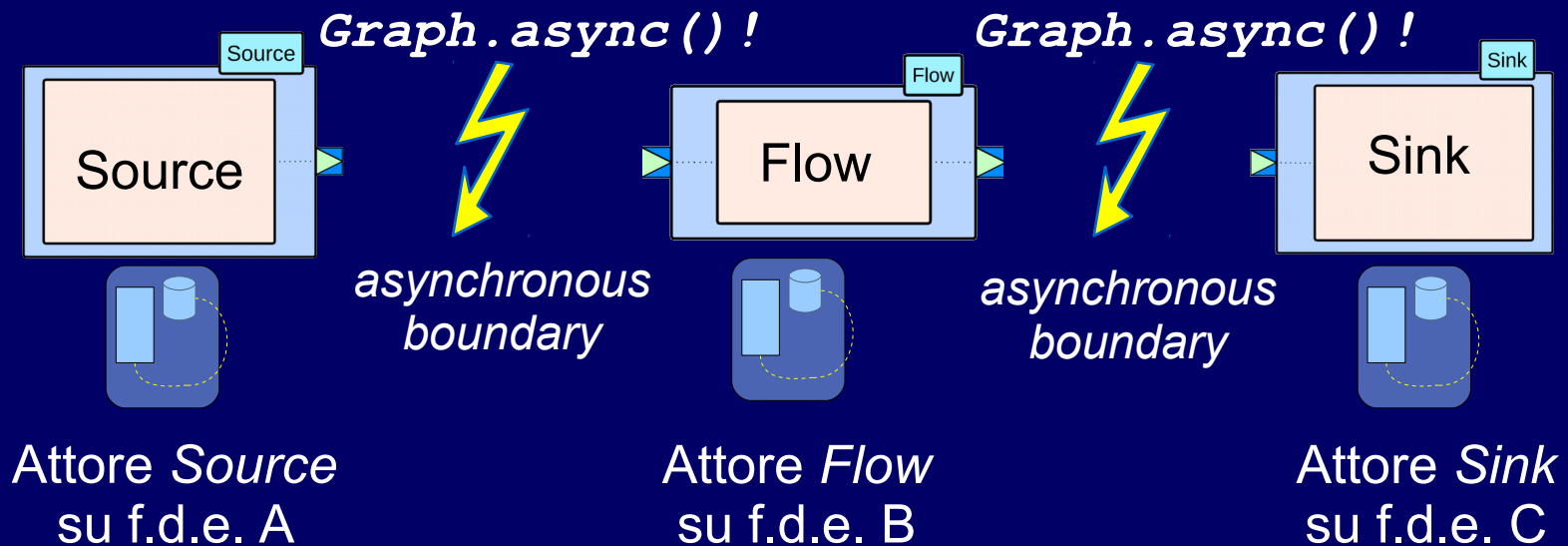
Put an **asynchronous boundary** around this Graph

Returns:

(undocumented)

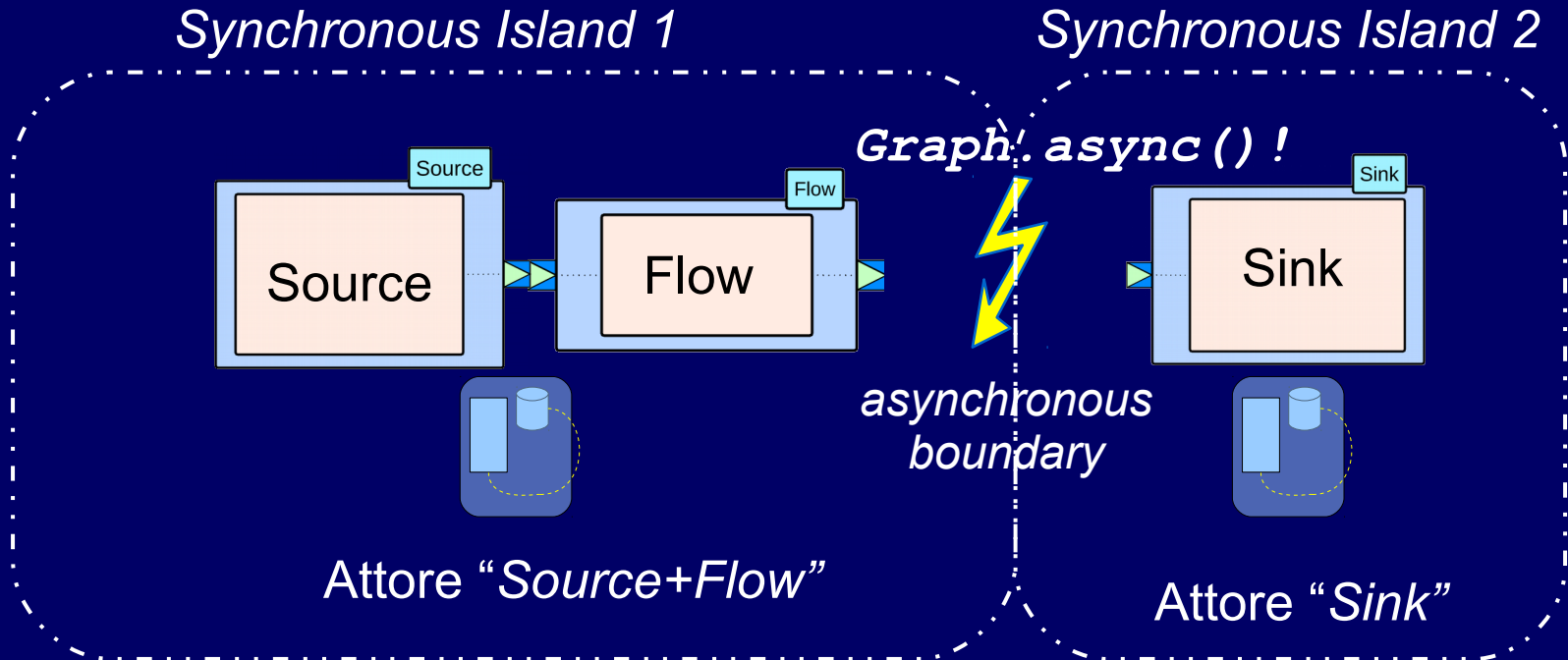
Akka Stream ed Asynchronous Boundary

- Gli asynchronous boundary rappresentano un concetto chiave della fase di materializzazione
- Il metodo `Graph.async()` permette di introdurli dietro esplicita richiesta
- Supponiamo che un akka stream sia materializzato con un attore distinto per ogni nodo del grafo materializzato
 - La materializzazione del più classico dei `Graph` apparirebbe siffatta:



Synchronous Island

- Con il metodo `async()` è possibile controllare la formazione di cosiddette *synchronous island*
- Ovvero, sequenze di nodi di un `RunnableGraph` che sono rese con un singolo attore in fase di materializzazione



Synchronous Island e Speed-Up

- Un ovvio obiettivo è ottenere ragionevoli speed-up senza particolari sforzi di programmazione
 - Per default: unica synchronous island
- Quindi, per default, lo speed-up non c'è!
 - Scelta forse sorprendente... ed in parte spiegabile con la relativa giovinezza della libreria
 - Comunque modificabile introducendo apposite chiamate a `Graph.async()` per forzare la materializzazione in più attori
- Inoltre si richiede l'uso di *buffer* opportuni per disaccoppiare lo scambio di msg tra attori
 - Il tempo necessario per i vari stadi di processamento potrebbe differire sensibilmente creando disparità di carico tra i diversi attori
 - Non vanno confusi con e le *mailbox* interne agli attori: questi non sono usate allo scopo perché l'implementazione della back-pressure ha richiesto l'uso di buffer alternativi per il loro disaccoppiamento

Akka Stream Speed-Up

```
import java.math.BigInteger;
import akka.stream.*;
import akka.stream.javadsl.*;
[...altri import omissi...]

public static void primes(int bsize, int n, int min, int max)
    throws InterruptedException, ExecutionException {
    final ActorSystem system = ActorSystem.create("actor-system");
    final Materializer materializer = ActorMaterializer.create(
        ActorMaterializerSettings.create(system)
            .withInputBuffer(bsize, bsize), system);

    Source<Integer, NotUsed> source = Source.range(1, n);
    Flow<Integer, BigInteger, NotUsed> flow = primeFlow(min, max);
    Sink<BigInteger, CompletionStage<BigInteger>> sink = Sink.last();
    RunnableGraph<CompletionStage<BigInteger>> runnableGraph =
        source.via(flow).toMat(sink, Keep.right());

    final long start = System.currentTimeMillis();
    CompletionStage<BigInteger> f = runnableGraph.run(materializer);
    f.thenAccept(p -> { System.out.println(bsize+"\t"+n+"\t"+
        (System.currentTimeMillis()-start)/n+"\tms");
        system.terminate(); });

    f.toCompletableFuture().get(); // solo per aspettare la fine
}
```

Next Probable Prime

```
public static Flow<Integer, BigInteger, NotUsed>
    primeFlow(int min, int max) {
    Flow<Integer, BigInteger, NotUsed> flow = Flow.of(Integer.class)
        .map(i -> BigInteger.valueOf(numeroCasuale(min, max)))
        .map(i -> factorial(i))
        .map(i -> i.nextProbablePrime() )
        .map(i -> i.nextProbablePrime() )
        .map(i -> i.nextProbablePrime() )
        .map(i -> i.nextProbablePrime() )
        .map(i -> i.nextProbablePrime() )
        .map(i -> i.nextProbablePrime() )
        .map(i -> i.nextProbablePrime() );
    return flow;
}

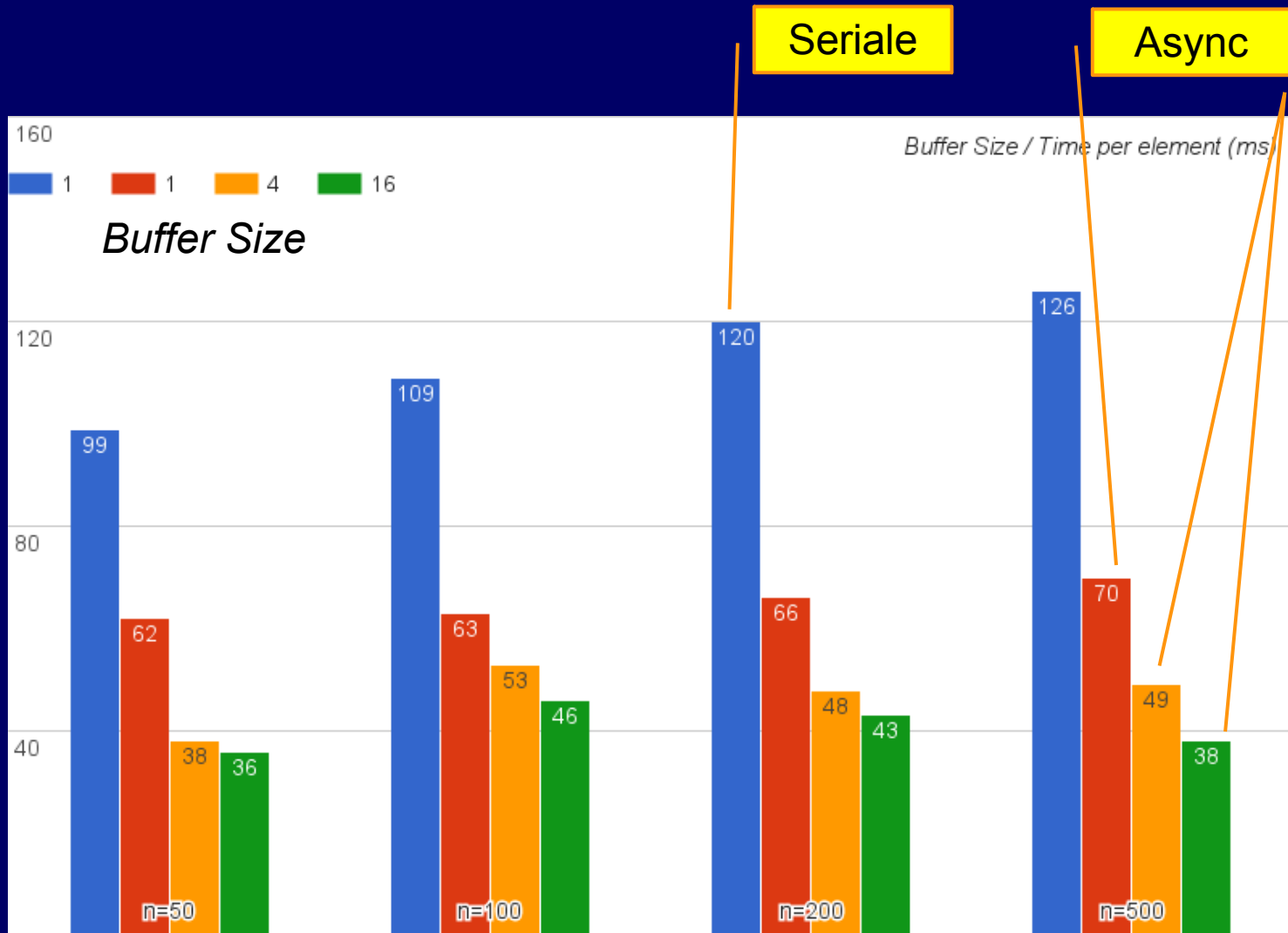
final private static Random rnd = new Random();
final private static BigInteger one = BigInteger.valueOf(1);
public static int numeroCasuale(int MIN_NUMBER, int MAX_NUMBER) {
    return MIN_NUMBER+rnd.nextInt(MAX_NUMBER);
}
private static BigInteger factorial(BigInteger n) {
    if (n.equals(one)) return one;
    else return n.multiply(factorial(n.subtract(one)));
}
```

Next Probable Prime *Async*

```
public static Flow<Integer, BigInteger, NotUsed>
    primeFlow(int min, int max) {
    Flow<Integer, BigInteger, NotUsed> flow = Flow.of(Integer.class)
        .map(i -> BigInteger.valueOf(numeroCasuale(min, max)))
        .map(i -> factorial(i)).asynch()
        .map(i -> i.nextProbablePrime()) .asynch()
        .map(i -> i.nextProbablePrime()) .asynch()
        .map(i -> i.nextProbablePrime()) .asynch()
        .map(i -> i.nextProbablePrime()) .asynch()
        .map(i -> i.nextProbablePrime()) .asynch()
        .map(i -> i.nextProbablePrime()) .asynch()
        .map(i -> i.nextProbablePrime());
    return flow;
}

final private static Random rnd = new Random();
final private static BigInteger one = BigInteger.valueOf(1);
public static int numeroCasuale(int MIN_NUMBER, int MAX_NUMBER) {
    return MIN_NUMBER+rnd.nextInt(MAX_NUMBER);
}
private static BigInteger factorial(BigInteger n) {
    if (n.equals(one)) return one;
    else return n.multiply(factorial(n.subtract(one)));
}
```

Akka Stream Speed-Up



Dichiaratività degli Akka Stream

- Gli Akka Stream consentono di separare nitidamente la specifica di **cosa** si vuole ottenere da **come** ottenerla
 - Un linguaggio dichiarativo per il processamento di stream
 - Analogamente alle query SQL
 - vengono tradotte in un linguaggio procedurale eseguibile (come l'algebra relazionale e derivati)
 - i **RunnableGraph** sono tradotti in un sistema di attori
- Viene anche offerto un DSL (ma solo in Scala)
 - Un linguaggio per esprimere i grafi di processamento in maniera ancora più compatta ed espressiva tramite operatori dedicati
- Tutto questo permette esecuzioni concorrenti senza nemmeno conoscere i dettagli della parallelizzazione
 - Ottimo! Ma solo nei casi più semplici... serve comunque una buona consapevolezza del processo per tutti gli altri casi

Il Livello di Consapevolezza Richiesto

- Diverse possibili traduzioni possono risultare semanticamente equivalenti, ma talune, anche dipendentemente dall'ambiente di esecuzione, possono risultare più efficienti
 - Ottimizzazioni: al momento è ancora necessario fornire decisive indicazioni per ottenere speed-up ragguardevoli...
 - Serve una conoscenza di base del modello di esecuzione...
 - ...sapere quello che si sta facendo,...
 - ...perché,...
 - ...e prepararsi a qualche misura sperimentale.
- Discorsi simili valgono praticamente per tutti i linguaggi per il processamento di stream, locali e distribuiti
 - ✓ ... e spesso la curva di apprendimento trae in inganno
 - È possibile eseguire semplici esempi ed i primi tutorial con facilità
 - E' possibile ottenere quello che serve in produzione solo dopo aver capito praticamente tutto!

Ambienti di Esecuzione

- Gli Akka Stream si prestano a materializzazioni per diversi ambienti di esecuzione, sia su singolo nodo, che distribuiti
 - cluster deployment
- Al momento **akka-stream**, internamente, supporta solo la materializzazione in un actor system locale
 - prevedibilmente questa limitazione sarà rimossa...
- La distribuzione è comunque già possibile utilizzando e/o integrando progetti esterni
 - **Kafka: akka-stream-kafka**
 - integrazione con Akka / Kafka
 - (vedi anche progetto *alpakka*)
 - **GearPump**: fornisce un materializzatore per ambienti distribuiti utilizzabile direttamente con le specifiche di processamento di stream espressi tramite *akka stream*

Akka Stream: Conclusioni

- Un linguaggio di programmazione dichiarativo per il processamento di stream di dati
- Reintroducono una tipizzazione forte
 - Lasciata da parte dal modello ad attori
- Aumentano notevolmente il livello di astrazione a cui si programma e prevedibilmente, per molte applicazioni, è un livello più idoneo del modello ad attori
- Il modello ad attori sembra invece essere già particolarmente apprezzato, a livello industriale, come corretto livello di astrazione al quale risolvere i problemi della PC che sorgono in fase di *materializzazione* di una specifica dichiarativa per il processamento di stream (vedi progetto *GearPump*)

I Confini di PC

- La distribuzione della computazione diventa inevitabile quando la mole di dati da processare e/o la velocità di processamento richiesta non è più ottenibile con una singola macchina
- La distribuzione introduce certamente nuove problematiche
- *Oltre...* quelle già affrontate in questo corso...

Riferimenti

- <http://akka.io/>
 - <http://blog.akka.io/streams/2016/07/06/threading-and-concurrency-in-akka-streams-explained>
 - <http://blog.akka.io/integrations/2016/08/23/intro-alpakka>
- <http://reactive-streams.org/>
- Raymond Roostenburg, Rob Bakker, Rob Williams.
Akka in Action - Manning
- Akka Concurrency - Building reliable software in a multi-core world. Derek Wyatt. Artima.
- RxJava: <https://github.com/ReactiveX/RxJava>
- GearPump: <https://gearpump.apache.org/overview.html>
- Kafka: <https://kafka.apache.org/>
- Credits: diverse presentazioni Typesafe/Lightbend