

Definizione ed Implementazione di un Sistema di Raccomandazione Distribuito per film e Modellazione di Eventi Complessi

Prof. Ing. Tommaso di Noia

Prof.ssa Marina Mongiello

Mauro Losciale

Pietro Tedeschi



Logica e Intelligenza Artificiale
Ingegneria del Software Avanzata
Laurea Magistrale in Ingegneria Informatica
Politecnico di Bari
A.A 2015 - 2016

Indice

1	Introduzione	1
2	Stato dell'arte	1
2.1	Introduzione ai sistemi CEP	1
2.2	Sistemi di Raccomandazione	2
2.2.1	Filtro collaborativo	2
2.3	Introduzione allo Stream Processing	2
2.3.1	Il paradigma Publish-Subscribe	2
2.4	Il pattern Facade	2
2.5	Il pattern Singleton	2
2.6	Il pattern Model-View-Controller (MVC)	2
2.7	La tecnologia WebSocket	2
3	Analisi del progetto	2
4	Soluzione proposta	2
4.1	La libreria Spark	2
4.1.1	Spark Streaming	4
4.1.2	Spark MLlib	5
4.1.3	Spark SQL	5
4.2	Apache Kafka	5
4.2.1	Panoramica	5
4.2.2	Integrazione con Spark Streaming	5
4.3	Il framework Node.js	5
4.3.1	Panoramica	5
4.3.2	Kafka Client per Node.js	5
4.3.3	Il framework Angular.js	5
4.4	La libreria socket.IO	5
5	Conclusioni e sviluppi futuri	5
	Bibliografia	6

1 Introduzione

2 Stato dell'arte

2.1 Introduzione ai sistemi CEP

L'incremento dei dispositivi interconnessi e delle applicazioni distribuite, richiede un'elaborazione continua del flusso dati. Esempi di tali applicazioni, vanno dal traffico generato dalle Wireless Sensor Networks (WSN) al flusso dati relativo agli indici finanziari, dal monitoraggio stradale alla Clickstream Analysis.

Un sistema ad eventi complessi, meglio conosciuto come *Complex Event Processing* (CEP), modella il flusso informativo dei dati, visualizzando gli elementi come notifiche di ciò che sta accadendo nel mondo esterno. I dati vengono rilevati e filtrati utilizzando dei pattern (oppure le *processing rules*), i quali hanno il compito di rappresentare il modello di riferimento con l'informazione da rilevare, per poi farla pervenire alle rispettive parti (ad esempio, i dispositivi che effettuano una sottoscrizione ad un determinato topic nel paradigma *publish-subscribe*). L'obiettivo di un sistema CEP consiste nell'identificare eventi significanti e rispondere ad essi nel più breve tempo possibile. Un pattern o una regola, può essere definita mediante un linguaggio basato su query, il cosiddetto **Event Query Language**.

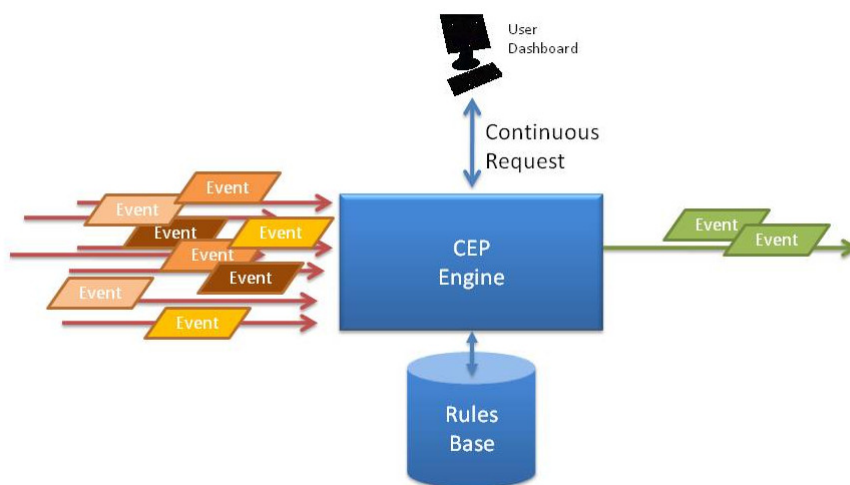


Figura 1: Architettura di un Sistema CEP [?]

Gli **Event Query Languages** possono essere raggruppati in tre categorie: Composition Operators, Data Stream Query Languages e Production Rules. I Composition Operators identificano gli eventi complessi partendo dalla composizione dei singoli eventi, utilizzando operatori quali congiunzione, negazione o di sequenza per la costruzione delle espressioni. Esempi rilevanti sono IBM Active Middleware Technology e ruleCore.

I **Data Stream Query Languages** sono basati sul linguaggio SQL; gli stream di dati sono semplicemente tuple convertite per database relazionali, in modo che si possano eseguire query SQL su di esse. E' utile citare i seguenti approcci: CQL, Coral8, StreamBase, Aleri, Esper e così via.

Le **Production Rules** specificano le azioni che devono essere eseguite quando il sistema si trova in determinati stati; non è un linguaggio ad eventi, ma costituisce un approccio importante nei sistemi CEP. Un esempio pratico è TIBCO Business Events.

Un altro fattore importante è il tempo. Sono due le parti da considerare quando si parla del tempo, il tempo della finestra ed il tempo dell'evento informativo. Il tempo della finestra mostra gli eventi che vengono esaminati in un determinato intervallo. Il tempo dell'evento invece, porta con se informazioni relative alla data, ora di rilevazione, tempo di transizione, ed intervallo di elaborazione.

I contributi relativi ai sistemi CEP, arrivano da diverse comunità, a partire da quelle che si occupano di sistemi distribuiti, automazione industriale, sistemi di controllo, monitoraggio delle reti, Internet of Things, e middleware in generale.

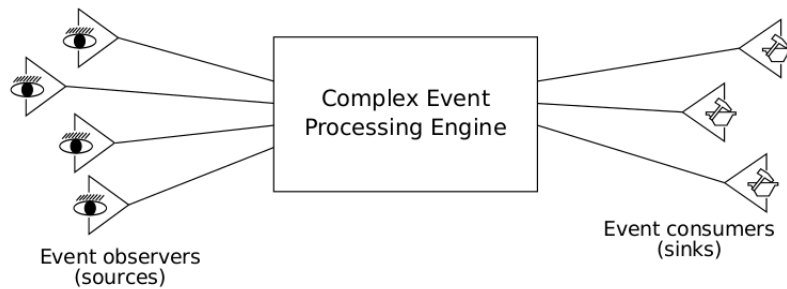


Figura 2: Funzionamento di un Sistema CEP (High-Level) [?]

Come possiamo vedere dalla Figura 2, viene associata una semantica dettagliata agli elementi informativi da processare. Da una parte abbiamo gli **Event Observer**, i quali rappresentano la sorgente dei dati e degli eventi da notificare; in seguito abbiamo il **CEP Engine**, responsabile del filtraggio e della notifica degli eventi ai nodi *sink*, identificati come **Event Consumers** [?,?].

2.2 Sistemi di Raccomandazione

2.2.1 Filtro collaborativo

2.3 Introduzione allo Stream Processing

2.3.1 Il paradigma Publish-Subscribe

2.4 Il pattern Facade

2.5 Il pattern Singleton

2.6 Il pattern Model-View-Controller (MVC)

2.7 La tecnologia WebSocket

3 Analisi del progetto

4 Soluzione proposta

4.1 La libreria Spark

Apache Spark è un sistema di cluster computing di tipo general-purpose, scalabile e veloce. Dispone di API di alto livello in **Java**, **Scala**, **Python** ed **R**, e un engine ottimizzato che supporta grafi di esecuzione generici. Supporta inoltre un ampio set di tool come **Spark SQL**, per

structured data processing, **MLlib** per il machine learning e **Spark Streaming**, descritti nelle sezioni successive. Spark è eseguibile sia su sistemi Windows che UNIX-like (Linux, Mac OS).

Una delle possibili configurazioni di un sistema Spark è la modalità *cluster*, mostrata in Figura 3.

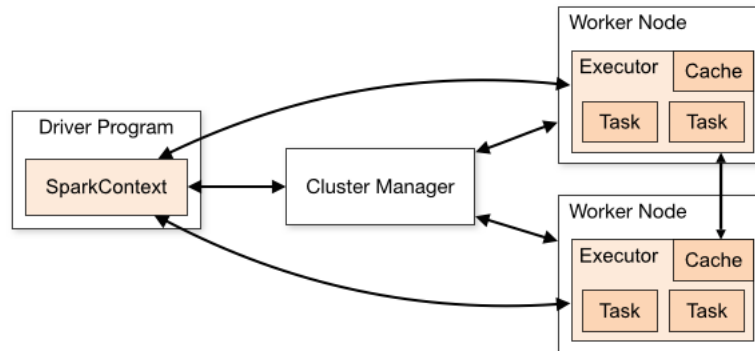


Figura 3: Configurazione in Spark di tipo Cluster Mode

Le applicazioni Spark sono eseguite come un set di processi indipendenti sul cluster, coordinati dall'oggetto *SparkContext* del programma sorgente (detto **driver program**). Precisamente, il programma driver può connettersi su diversi tipi di *cluster managers* (ad esempio un cluster di tipo Standalone, Mesos o YARN), il quale alloca le risorse a disposizione delle applicazioni. Una volta connesso, Spark scandisce i nodi del cluster alla ricerca degli **executor** (detti anche *worker node*), i quali eseguono effettivamente i task e il data storage delle applicazioni. A questo punto il driver invia il codice dell'applicazione agli executor (tipicamente un file JAR o file Python incluso nello SparkContext) e schedula i task per l'esecuzione parallela.

Alcune considerazioni riguardo tale architettura sono:

- Ogni applicazione gestisce i propri workers, i quali restano attivi durante tutto il ciclo di vita ed eseguono task multipli in thread multipli. Questo implica un isolamento tra le applicazioni, sia lato scheduling (ogni driver schedula i propri tasks) sia lato executor (tasks relativi ad applicazioni differenti risiedono in JVM differenti). Tuttavia ciò implica che non è possibile condividere nativamente i dati tra applicazioni diverse, a meno di utilizzare uno storage system esterno.
- Il driver deve poter gestire le connessioni con i workers durante l'intero ciclo di vita dell'applicazione. Per questo motivo dev'essere sempre garantita la visibilità a livello di rete tra driver e workers durante l'esecuzione.
- È necessario che driver e worker abbiano, a livello di rete, una distanza relativamente breve, preferibilmente nella stessa LAN, affinché lo scheduling sia rapidamente eseguito.

Il principio di funzionamento di Spark si basa sostanzialmente sul concetto di *Resilient Distributed Dataset* (**RDD**). Un RDD è una collezione di dati su cui è possibile operare parallelamente, ed è distribuita su tutti i nodi del cluster come file system Hadoop oppure è generata da una collezione esistente in Java o Scala.

Una seconda astrazione è rappresentata dalle variabili condivise (*shared variables*), utilizzate nelle computazioni parallele. Di default Spark tiene traccia delle variabili istanziate nei vari task, e consente se necessario di condividerle fra task o fra task e driver. Le variabili condivise possono

essere di due tipi: di tipo *broadcast*, il cui valore viene salvato nella cache per ogni nodo, e di tipo *accumulatore*, per esempio contatori o sommatore.

4.1.1 Spark Streaming

Spark Streaming è un'estensione delle Core API di Spark per lo **stream processing** di live data streams ad alto throughput. Supporta molteplici sorgenti di data stream come **Kafka**, Flume, Twitter, ZeroMQ, Kinesis o socket TCP, i quali possono essere processati tramite direttive come *map*, *join*, *reduce* e *window*. Nel post processing è possibile salvare i data stream in un file system, in un database o visualizzarli in una live dashboard. Come ulteriore fase nella pipeline di operazione rientra anche il machine learning ed il graph processing. In Figura 4 viene riassunta l'architettura descritta.



Figura 4: Architettura di Spark Streaming

Nello specifico, i data streams ricevuti vengono suddivisi in frammenti (*batches*), processati da Spark per generare lo stream finale risultante in batches, come mostrato in Figura 5.



Figura 5: Spark Streaming Data Stream Processing

A livello alto il flusso continuo di dati è rappresentato da una struttura astratta detta *discretized stream* o *DStream*, il cui contenuto è rappresentato da tutte le sorgenti collegate eventualmente con Spark, o da stream risultanti da altri DStream. Internamente, un DStream è rappresentato tramite una sequenza di RDD.

- 4.1.2 Spark MLlib
- 4.1.3 Spark SQL
- 4.2 Apache Kafka
 - 4.2.1 Panoramica
 - 4.2.2 Integrazione con Spark Streaming
- 4.3 Il framework Node.js
 - 4.3.1 Panoramica
 - 4.3.2 Kafka Client per Node.js
 - 4.3.3 Il framework Angular.js
- 4.4 La libreria socket.IO
- 5 Conclusioni e sviluppi futuri

Riferimenti bibliografici

- [1] ApacheTM. Hadoop Official Website. <https://hadoop.apache.org/>, 2015. [Online; Ultimo accesso 10 Ottobre 2015].
- [2] Fernando Kakugawa, Liria Sato, Mathias Brito. Architecture to integrating heterogeneous databases using grid computing. In *21st International Conference on Systems Engineering*, 2011.
- [3] Leonardo Candela, Donatella Castelli, and Pasquale Pagano. gCube: a service-oriented application framework on the grid. *ERCIM News*, 72:48–49, 2008.
- [4] Leonardo Candela, Donatella Castelli, and Pasquale Pagano. Managing big data through hybrid data infrastructures. *ERCIM News*, 89:37–38, 2012.
- [5] Carmela Comito and Domenico Talia. GDIS: A service-based architecture for data integration on grids. In *On the Move to Meaningful Internet Systems 2004: OTM 2004 Workshops*, pages 88–98. Springer, 2004.
- [6] J.C.S. Dos Anjos, G. Fedak, and C.F.R. Geyer. Bighybrid – a toolkit for simulating mapreduce in hybrid infrastructures. In *Computer Architecture and High Performance Computing Workshop (SBAC-PADW), 2014 International Symposium on*, pages 132–137, Oct 2014.
- [7] D. Garlasu, V. Sandulescu, I. Halcu, G. Neculoiu, O. Grigoriu, M. Marinescu, and V. Marinescu. A big data implementation based on grid computing. In *Roedunet International Conference (RoEduNet), 2013 11th*, pages 1–4, Jan 2013.
- [8] L. Hluchy, O. Habala, V. Tran, P. Krammer, and B. Simo. Using ADMIRE framework and language for data mining and integration in environmental application scenarios. In *Fuzzy Systems and Knowledge Discovery (FSKD), 2011 Eighth International Conference on*, volume 4, pages 2437–2441, July 2011.
- [9] University of Chicago. Globus Toolkit Home Page. <http://toolkit.globus.org/toolkit/>, 2015. [Online; Ultimo accesso 10 Ottobre 2015].
- [10] The University of Edinburgh. OGSA-DAI Official Website. <http://www.ogsadai.org.uk/>, 2015. [Online; Ultimo accesso 10 Ottobre 2015].
- [11] Tapio Niemi, Marko Niinimäki, Vesa Sivunen. Integrating distributed heterogeneous databases and distributed grid computing. In *ICEIS 5th International Conference on Enterprise Information Systems*, 2003.
- [12] T. M. Sloan, A. Carter, P. J. Graham, D. Unwin, and I. Gregory. First data investigation on the grid: Firstdig.
- [13] Sourceforge. FUSE : File system in userspace. <http://fuse.sourceforge.net/>, 2015. [Online; Ultimo accesso 10 Ottobre 2015].
- [14] Yukako Tohsato, Takahiro Kosaka, Susumu Date, Shinji Shimojo, and Hideo Matsuda. H: Heterogeneous database federation using grid technology for drug discovery process. In *In Grid Computing in Life Science (LSGRID2004) Edited by: Konagaya A, Satou K*. Springer.
- [15] Nicolas Viennot, Mathias Lécuyer, Jonathan Bell, Roxana Geambasu, and Jason Nieh. Synapse: A microservices architecture for heterogeneous-database web applications. In *Proceedings of the Tenth European Conference on Computer Systems*, EuroSys '15, pages 21:1–21:16, New York, NY, USA, 2015. ACM.

- [16] Ćorgi Kakaševski, Anastas Mišev, Boro Jakimovski. Heterogeneous distributed databases and distributed query processing in grid computing. *ICT Innovations Web Proceedings ISSN 1857-7288*, 2011.