



# UNIVERSITÀ DI PISA

UNIVERSITÀ DI PISA, DIPARTIMENTO DI INFORMATICA

LABORATORIO DI RETI - A.A. 2021-2022

DOCENTE: FEDERICA PAGANELLI

---

## Relazione progetto Winsome

---

Nicola Vetrini  
3 gennaio 2022

# Indice

<b>1</b>	<b>Introduzione</b>	<b>2</b>
<b>2</b>	<b>Architettura del sistema</b>	<b>3</b>
2.1	Protocollo Richiesta/Risposta . . . . .	3
2.2	RMI ed RMI callback . . . . .	3
2.3	UDP multicast . . . . .	4
<b>3</b>	<b>Server Winsome</b>	<b>5</b>
3.1	Argomenti da riga di comando . . . . .	5
3.2	Configurazione . . . . .	5
3.3	Esecuzione . . . . .	6
3.3.1	Thread e gestione della concorrenza . . . . .	7
3.3.2	Strutture dati . . . . .	7
<b>4</b>	<b>Client Winsome</b>	<b>8</b>
<b>5</b>	<b>Compilazione ed esecuzione</b>	<b>9</b>
5.1	Compilazione . . . . .	9
5.2	Esecuzione . . . . .	9
5.3	Documentazione . . . . .	9
<b>6</b>	<b>Librerie utilizzate</b>	<b>10</b>
6.1	Apache Commons CLI . . . . .	10
6.2	Jackson . . . . .	10

# 1 Introduzione

Lo scopo del progetto è stata la realizzazione di una rete sociale, Winsome, basata sulla condivisione di contenuti tra un insieme di utenti.

Ciascun utente alla registrazione specifica una lista di tag a cui è interessato ed ha la possibilità, dopo aver effettuato il login, di seguire altri utenti che hanno almeno un tag in comune. Per ogni utente vi è un blog personale, nel quale egli può pubblicare dei post, ed un feed contenente i post pubblicati dagli utenti da lui seguiti. Ciascun utente può anche decidere di votare positivamente o negativamente un post, commentarlo o effettuarne il rewin (analogo del retweet, seppur con alcune limitazioni).

Winsome ha inoltre un meccanismo di reward sia per i creatori di post che hanno delle interazioni, sia per chi commenta o vota un post; i reward sono calcolati periodicamente, nella valuta di Winsome: i wincoin, che possono essere convertiti in altre valute elettroniche (il server supporta solamente la conversione bitcoin).

## 2 Architettura del sistema

Il social network Winsome consiste di due componenti software: **WinsomeClient** (client nel seguito) e **WinsomeServer** (server nel seguito). Il client ed il server comunicano principalmente con un protocollo richiesta/risposta su un socket TCP subito prima della login di un utente e chiuso al logout. Vi sono inoltre gli oggetti remoti per la comunicazione tramite RMI e RMI callback ed un gruppo multicast, sul quale i client eseguono la join all'avvio (indipendentemente dal login degli utenti) e lasciano alla terminazione.

### 2.1 Protocollo Richiesta/Risposta

Il protocollo coinvolge principalmente due packages: **WinsomeRequests** e **WinsomeTasks**. I due package contengono una superclasse (Request e Task rispettivamente), la cui utilità è limitata alla facilità di serializzazione/deserializzazione; infatti, dovendo gestire molti tipi di richieste diverse, il server ha la necessità di avere un modo semplice per distinguerle. Il meccanismo implementato è quello di serializzare in JSON (utilizzando la libreria Jackson) delle richieste sottoclassi di Request lato client, che quindi contengono tutte le informazioni inerenti alla particolare richiesta, per poi deserializzarle lato server come la superclasse Request e successivamente verificare di che tipo di richiesta si tratti, andando ad effettuare un casting al sottotipo appropriato per estrarre le informazioni dall'oggetto deserializzato.

Vi è quasi un mapping 1:1 tra i comandi del client e le sottoclassi di Request, tranne il comando **list followers** ed altri, come **help**, che non sono volti ad ottenere informazioni dal server. La superclasse Request ha il campo (privato, ma con relativi metodi get e set) **kind**: la stringa contenuta in tale campo è necessaria al server per distinguere il tipo di richiesta in arrivo, per cui ogni sottoclasse di Request all'inizializzazione deve settare tale campo in modo appropriato (avrei potuto utilizzare un'enumerazione, ma posso comunque utilizzare il costrutto switch su kind, per cui i vantaggi sono marginali).

Associata ad una richiesta vi è la corrispondente Task lato server. Tutte le sottoclassi di Task implementano l'interfaccia Callable, in quanto vengono eseguite da una threadpool e restituiscono un risultato che deve essere comunicato al client. Tale risultato può avere tipi diversi (dipende dall'operazione specifica: vi sono Task che restituiscono un Integer, alcune che restituiscono una String, ...), ma in ogni caso viene scritto in un ByteBuffer ed inviato sul SocketChannel al client connesso a tale socket.

Un esempio: il comando **login <user> <pwd>** provoca la creazione di una **LoginRequest**, i cui parametri del costruttore sono lo username e la password letti; la proprietà **kind** viene settata alla stringa "Login". Tale richiesta viene serializzata in JSON con un ObjectMapper e poi scritta sul socket TCP.

### 2.2 RMI ed RMI callback

Attraverso il client è possibile registrare un nuovo utente su Winsome: tale operazione viene eseguita utilizzando RMI, come da specifica (l'interfaccia implementata dal server è **Signup**, il cui unico metodo è **register()**, che restituisce un intero).

Il comando **list followers** del client non genera una richiesta sincrona al server: è presente una struttura dati nel client il cui contenuto viene mostrato all'utente. Tale elenco di followers viene aggiornato periodicamente dal server utilizzando il meccanismo delle RMI callback: al login di un utente viene effettuata la registrazione al servizio di aggiornamento presso il server tramite RMI (interfaccia **FollowerUpdaterService**, metodo **subscribe()**) passando il nome dell'utente (loggato) che richiede

il servizio ed un oggetto che implementa l'interfaccia **FollowerCallback** (**FollowerCallbackImpl**) al server. Tale oggetto viene utilizzato dal server per eseguire l'aggiornamento dell'insieme dei followers dell'utente loggato in tale client. L'aggiornamento avviene a cadenza regolare, compatibilmente con il carico del server, che può essere impostata nel file di configurazione del server (maggiori dettagli in seguito).

Durante l'operazione di logout dell'utente viene chiamato anche il metodo per la cancellazione del servizio (metodo **unsubscribe()** di **FollowerUpdaterService**), al fine di rimuovere dal server il riferimento all'oggetto del client usato per il callback ed interrompere la task che esegue periodicamente tale aggiornamento (tramite uno `ScheduledThreadPool`). Dato che il comando **quit** del client richiama al suo interno, se vi è un utente loggato, la procedura di logout, di fatto la deregistrazione avviene in ogni caso in modo automatico.

## 2.3 UDP multicast

## 3 Server Winsome

Il server è contenuto in un package, **WinsomeServer**, che contiene le seguenti classi principali:

- **ServerMain.java**, contenente la classe main del server
- **WinsomeServer.java**, contenente la classe che incapsula i dati della rete sociale e le funzionalità principali
- **User.java**, **Post.java**, **Comment.java** ed altre, che definiscono il formato dei dati all'interno della rete sociale

### 3.1 Argomenti da riga di comando

Il server può ricevere uno o più dei seguenti parametri da riga di comando, che ne influenzano il comportamento all'avvio. Si noti che i valori passati da riga di comando hanno la precedenza su quelli eventualmente letti dal file di configurazione caricato.

Se non è stato specificato alcun valore per un parametro, verrà usato il valore di default statico presente nel file **ServerConfig.java**.

Per un riepilogo delle opzioni disponibili è sufficiente passare la flag **-h** o **--help**, in ogni caso le opzioni disponibili sono le seguenti:

- **-c --configure <FILE>**: path del file di configurazione che il server deve caricare
- **-h --help**: messaggio di uso del server
- **-p --socket-port <PORT>**: porta sulla quale, se possibile, viene creata la **ServerSocketChannel** sulla quale il server si mette in ascolto per accettare le connessioni dai client
- **-r --registry <PORT>**: porta sulla quale, se possibile, viene creato il registry RMI utilizzato sia per la registrazione, che per l'iscrizione/disiscrizione dal servizio di aggiornamento dei followers

### 3.2 Configurazione

Il server è configurato attraverso un file JSON che viene cercato, nell'ordine, ai seguenti path:

1. il path passato attraverso l'opzione **-c <path>**
2. **config.json** nella directory corrente
3. **data/WinsomeServer/config.json** il file di configurazione di default

Se tutte le opzioni precedenti non contengono un file di configurazione valido allora il server termina immediatamente.

I parametri configurabili sono i seguenti:

**dataDir** : Il path alla directory contenente i dati del server, ovvero la directory che contiene il file **users.json**, la directory **blogs**, etc ...

**registryPort** : La porta del registry RMI nel quale inserire lo stub per la registrazione. Il valore deve essere un intero nel range [0, 65535]

**serverSocketAddress** : Nome host o indirizzo IP del **ServerSocket** creato dal server per accettare le connessioni dai client (IP pubblico del server nel caso generale, ma in questo caso localhost)

**serverSocketPort** : Porta alla quale deve essere legato il socket sopracitato, nel range [0, 65535]

**multicastGroupAddress** : Indirizzo IP del gruppo multicast sul quale inviare le notifiche di aggiornamento dei wallet

**multicastGroupPort** : Porta relativa all'indirizzo multicast precedente

**minPoolSize** : Intero ( $> 0$ ) che rappresenta il numero di core thread nella threadpool per la gestione delle richieste del server

**maxPoolSize** : Intero ( $x : INT\_MIN \leq minPoolSize \leq x < INT\_MAX$ ) che rappresenta il numero massimo di thread che possono essere gestiti contemporaneamente dalla threadpool

**workQueueSize** : Dimensione della coda di task che la threadpool può accumulare in attesa che un thread del pool sia libero, in accordo con la politica di gestione delineata dalla documentazione di ThreadPoolExecutor

**retryTimeout** : long ( $> 0$ ) che rappresenta il numero di millisecondi che l'handler per la gestione delle richieste rifiutate dal threadpool attende prima di provare a sottomettere nuovamente la richiesta

**callbackInterval** : long ( $> 0$ ) che rappresenta l'intervallo tra due consecutivi aggiornamenti alla lista dei follower del client registrato al servizio. L'unità di misura che quantifica il valore è specificata dal parametro indicato di seguito

**callbackIntervalUnit** : Unità di misura di callbackInterval. Essendo rappresentato con una [TimeUnit](#) i valori possibili sono quelli dell'enumerazione indicati nel link. Di default l'unità di tempo sono i secondi. Nel file JSON una TimeUnit è serializzata come stringa, quindi per indicare di misurare callbackInterval in secondi è sufficiente scrivere "callbackIntervalUnit": "SECONDS" nel file JSON.

**authorPercentage** : Percentuale della ricompensa calcolata che deve essere assegnata all'autore. Il valore specificato deve essere un double  $x : 0 < x < 1$

Non è necessario specificare tutti i parametri nel file, poiché quelli assenti assumeranno i valori di default definiti nella classe **ServerConfig.java**. Il file JSON viene deserializzato utilizzando Jackson con ObjectMapper in un'istanza della classe menzionata, ed un riferimento ad essa viene passato alla creazione del server.

Nella classe è in realtà presente anche il campo (non serializzato) configFile, che serve soltanto per determinare, nella funzione **getServerConfiguration()** in **main()**, se era stato settato con l'opzione -c il path per un file di configurazione, che ha la precedenza rispetto a quello di default.

### 3.3 Esecuzione

Il codice del server Winsome è contenuto all'interno del package WinsomeServer; la classe ServerMain in tale package contiene il metodo main, quindi è quella da eseguire per far partire il server. Il server stampa su standard output all'avvio tutti i parametri della propria configurazione, con altre informazioni di supporto relative al caricamento dei dati ed eventuali errori.

In particolare, prima viene caricato il file degli utenti; al termine, per ciascun utente, viene caricato il suo blog. Se il file contenente il blog non esiste viene notificato su stderr ed il caricamento prosegue (si crea nel server un nuovo blog vuoto per tale utente). Successivamente viene creato il ServerSocketChannel non bloccante che si mette in ascolto di nuove connessioni e viene attivato un selector per il multiplexing delle richieste sui socket attivi.

Quando un client richiede la connessione viene creato il SocketChannel non bloccante e viene registrato per l'operazione di lettura, con l'attachment **ClientData** che incapsula lo stato di quel client. Quando un SocketChannel diventa readable si effettua la read della richiesta e si registra quel SocketChannel

sono per l'operazione di scrittura (`setWritable()`), quindi il selector non è più in ascolto per operazioni di lettura da quel socket). Una volta pronta la risposta ed il socket per la scrittura la si effettua; successivamente si registra il socket solo per la lettura (`setReadable()`) in modo analogo.

La terminazione del server avviene interrompendo la JVM, ad esempio con **Ctrl+C**, ma all'avvio sono registrati degli shutdown hook per la sincronizzazione dei contenuti, per cui alla terminazione vengono fatti partire quei thread, che sovrascrivono il file degli utenti ed i blog con i dati contenuti nelle strutture dati di `WinsomeServer`, per realizzare la persistenza dello stato del server.

### 3.3.1 Thread e gestione della concorrenza

Il server `Winsome` è multithreaded: vi è il thread del main, il cui compito è l'inizializzazione del server e del registry; dal thread principale è fatta partire un'istanza di `WinsomeServer`, sottoclasse di `Thread`, che si occupa di gestire lo smistamento delle richieste. Una volta lanciato con successo il `WinsomeServer` il thread main termina.

Nel thread del `WinsomeServer` vi è un selector che permette di leggere le richieste provenienti dai client e sottometerle ad una threadpool le cui dimensioni minime e massime sono fissate dal file di configurazione.

Nel costruttore di `WinsomeServer`, inoltre, viene attivato un thread per leggere gli utenti di `Winsome` dal file `users.json` e caricarli in memoria. Una volta letti gli utenti viene attivato un `BlogLoaderThread` per ciascun utente letto dal file, il cui compito è deserializzare dal file `<datadir>/blogs/<user>.json` tutti i post presenti in tale blog e caricarli nelle strutture dati del server (ogni post è inserito nella mappa post dei globale e nella lista dei post di ogni blog). Tali thread terminano una volta caricato il blog (il thread che esegue il costruttore di `WinsomeServer` si blocca finché la join su ciascuno di essi non ritorna).

Alla terminazione del server, poiché lo stato deve persistere, ogni utente ed ogni post dei loro blog devono essere scritti su file. Per fare questo è stato utilizzato il meccanismo degli shutdown hook, settati come prima istruzione del metodo `run()` del `WinsomeServer`.

Vi è un hook (thread su cui non è stato invocato `start()`) per la sincronizzazione del file degli utenti: **`SyncUsersThread.java`**. L'altro hook è **`SyncBlogsThread.java`**, il cui unico compito è quello di creare e far partire un **`SyncPostsThread.java`** per ogni utente `Winsome`, che sincronizza i post di un solo blog. Tali thread operano su dati totalmente indipendenti, per cui non è richiesta alcuna sincronizzazione delle loro operazioni, il che consente di avere il massimo grado di parallelizzazione del processo consentito dalla macchina. L'unica accortezza è che il thread che li ha creati non termini fino a che tutti questi thread non sono terminati, altrimenti la JVM potrebbe terminare lasciando uno o più blog in uno stato inconsistente, che provocherebbe degli errori al riavvio del server.

### 3.3.2 Strutture dati



# 4 Client Winsome

client

## 5 Compilazione ed esecuzione

I comandi elencati di seguito assumono che la directory corrente sia quella base del progetto (quella con la subdirectory src). Vi sono inoltre un Makefile e degli script per la compilazione ed esecuzione (serv\_run.sh e client\_run.sh), il cui scopo è semplicemente di automatizzare l'esecuzione dei comandi riportati di seguito.

La compilazione ed esecuzione è stata testata su Java 11, ma dovrebbe compilare ed eseguire senza modifiche su Java  $\geq 8$

### 5.1 Compilazione

Il comando per la compilazione del server è il seguente:

```
javac -d bin -cp "libs/*" -sourcepath src/ src/Winsome/WinsomeServer/*.java
```

Per compilare il client è sufficiente sostituire WinsomeClient al posto di WinsomeServer.

### 5.2 Esecuzione

Per eseguire il server è sufficiente il comando

```
java -cp ".:bin/:libs/*" Winsome.WinsomeServer.ServerMain
```

Sostituendo a WinsomeServer.ServerMain WinsomeClient.ClientMain si può eseguire il client.

Eventuali argomenti da riga di comando possono essere aggiunti in fondo alla stringa.

### 5.3 Documentazione

È disponibile nel makefile un target (make doc) per generare con javadoc la documentazione delle classi realizzate, visualizzabile tramite browser.

Con l'opzione -link di javadoc si ottengono link cliccabili alla documentazione delle classi della libreria standard Java e delle librerie utilizzate, anche se ciò potrebbe introdurre un leggero ritardo nella generazione, per cui le righe contenenti -link possono essere tolte, se necessario.

## 6 Librerie utilizzate

Le librerie esterne utilizzate dal software sono state incluse, sotto forma di file .jar, nella cartella *libs*

### 6.1 Apache Commons CLI

È stata utilizzata la libreria Apache Commons CLI versione 1.5.0 per il parsing degli argomenti da riga di comando sia in WinsomeServer che in WinsomeClient.

### 6.2 Jackson

All'interno del software, soprattutto nella componente server, è stata utilizzata ripetutamente la serializzazione e deserializzazione tra classi ed oggetti JSON scritti su file. A tale scopo ho scelto di utilizzare la libreria Jackson, versione 2.9.7.