



SAPIENZA
UNIVERSITÀ DI ROMA

Correzione e generazione automatica di esercizi sulle cache di architettura degli elaboratori

Facoltà di Ingegneria dell'informazione, informatica e statistica
Corso di Laurea in Informatica

Raffaele Tartaglione

Matricola 1843916

Relatore

Prof. Alessandro Checco

Correlatore

Prof. Andrea Sterbini

Relatore aggiunto

Prof. Claudio Di Ciccio

Anno Accademico 2021/2022

Correzione e generazione automatica di esercizi sulle cache di architettura degli elaboratori

Tesi di Laurea. Sapienza Università di Roma

© 2022 Raffaele Tartaglione. Tutti i diritti riservati

Questa tesi è stata composta con \LaTeX e la classe Sapthesis.

Email dell'autore: tartaglione.1843916@studenti.uniroma1.it

*Dedicato a
Tutti quelli che...*

Sommario

L'oggetto di questo tirocinio nonché dello studio della tesi è la progettazione e lo sviluppo di un'applicazione web il cui compito è quello di correggere e generare automaticamente esercizi di architettura degli elaboratori incentrati sulle cache.

Inizialmente la prima direzione intrapresa è stata quella di limitarsi a simulare il normale funzionamento di una cache ed a visualizzare tale simulazione tramite l'utilizzo di tabelle.

Si è quindi realizzata una semplice applicazione web dove una form richiedeva i dati riguardanti la cache richiesta e restituiva la cache sottoforma di tabella completata correttamente.

Tuttavia, successivamente si è deciso di plasmare questo incipit in qualcosa di più specifico e di concreta utilità, ovvero che potesse essere fruttuoso sia per uno studente che per un docente.

Oltre dunque alla generazione automatica, rappresentata dalla funzionalità precedentemente espressa con l'aggiunta dell'introduzione di determinate migliorie, si è introdotta anche l'opzione di sceglierne una ulteriore: la correzione, dove l'utente dovrà riempire una tabella relativa ad uno specifico esercizio fornito in input dallo stesso mediante l'apposito form, per poi visualizzarne la correzione. Questa si occuperà non solo di verificare quanti errori siano stati commessi, ma anche di fornire una spiegazione dettagliata riguardo allo sbaglio fatto.

La relazione è divisa in quattro parti fondamentali: l'introduzione allo scenario di riferimento; l'analisi dei requisiti, volta a migliorare la modellazione delle funzionalità della piattaforma; la progettazione del sistema e della sua architettura; i dettagli dello sviluppo e delle fasi di implementazione.

Indice

| | | |
|----------|---|-----------|
| 1 | Introduzione | 1 |
| 1.1 | Infarinatura generale sulla memoria di un elaboratore | 1 |
| 1.2 | Che cos'è una cache | 3 |
| 1.3 | Tipologie di cache | 4 |
| 1.4 | Tipologie di miss | 5 |
| 1.5 | La necessità della piattaforma | 6 |
| 2 | Analisi dei requisiti | 9 |
| 2.1 | Identificazione degli utenti | 9 |
| 2.2 | Selezione della tipologia di funzioni | 10 |
| 3 | Progettazione | 13 |
| 3.1 | Architettura | 13 |
| 4 | Implementazione | 15 |
| 4.1 | Flask | 15 |
| 4.2 | Descrizioni classi viste | 19 |
| 4.3 | Descrizioni classi viste | 21 |
| 4.4 | Particolari casistiche errori | 23 |
| 4.5 | Descrizione classe "Cache" | 24 |
| 4.6 | Le pagine realizzate | 26 |
| 5 | Confronto con "Paracache" | 33 |
| 6 | Conclusioni | 37 |
| 6.1 | Difficoltà incontrate | 37 |
| 6.2 | Future migliorie possibili | 39 |
| 6.2.1 | Pagina di login | 39 |
| 6.2.2 | Ampliare casistiche errori | 40 |
| 6.2.3 | La cache iniziale influenza la presenza di miss di capacità e di conflitto | 40 |

Capitolo 1

Introduzione

1.1 Infarinatura generale sulla memoria di un elaboratore

Prima di partire descrivendo la struttura e il funzionamento di una cache, è bene introdurre prima almeno le conoscenze di base riguardo la memoria all'interno di un elaboratore elettronico.

Inizio citando un passaggio tratto da “Discussione preliminare sul progetto logico di un dispositivo elettronico di calcolo”, opera scritta da A.W. Burks, H.H. Goldstine e J. Von Neumann:

“L'ideale sarebbe avere una memoria con capacità indefinitamente grande in modo che ciascuna specifica ... parola fosse immediatamente disponibile Siamo ... costretti a riconoscere la possibilità di costruire una gerarchia di memorie, ciascuna delle quali dotata di maggior capacità della precedente, ma accessibile meno velocemente.”

A tal proposito, è bene sottolineare che le prestazioni all'interno di un calcolatore elettronico sono limitate dai tempi di accesso ai dati. La sua memoria principale è realizzata utilizzando la tecnologia DRAM (Dynamic Random Access Memory, ovvero memoria dinamica ad accesso casuale), molto lenta in termini di tempi di accesso ma molto economica per quanto riguarda i costi materiali. Tuttavia, esistono anche tipologie di memorie più veloci: le SRAM (Static Random Access Memory), le quali al contrario sono caratterizzate da accessi più rapidi ma costi più alti.

| SRAM | DRAM |
|---|--|
| Accessi più rapidi | Accesso più lenti |
| Costi più alti | Costi più bassi |
| Maggiori consumi di corrente (refresh frequenti dei dati memorizzati) | Minori consumi di correnti (i condensatori immagazzinano l'informazione per più tempo) |
| Circuiteria complessa | Circuiteria semplice |
| Bassa densità delle celle di memoria sul chip di memoria | Alta densità delle celle di memoria sul chip di memoria |

Figura 1.1. Differenze tra SRAM e DRAM. (Immagine tratta dalle slide del professor Franco Liberati)

Viste le differenze di costo e di tempi di accesso, risulta quindi essere estremamente vantaggioso costruire un sottosistema di memoria come una gerarchia di livelli, con la memoria più veloce vicina al processore e quella più lenta e meno costosa ai livelli inferiori, come mostrato in figura.

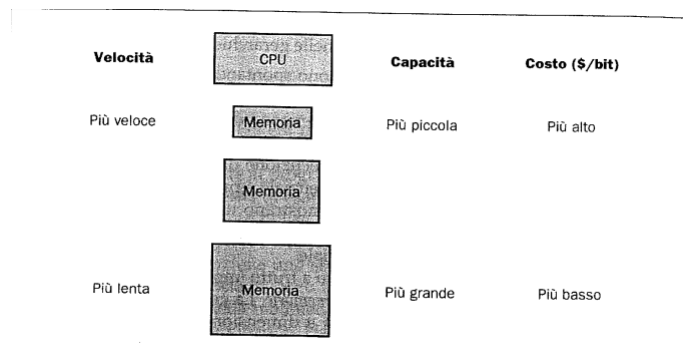


Figura 1.2. Struttura fondamentale della gerarchia delle memorie. Implementando il sottosistema di memoria come una gerarchia, l'utente ha l'illusione di una memoria ampia quanto il livello più ampio nella gerarchia, a cui si fa comunque accesso alla velocità della memoria più veloce. (“Struttura, organizzazione e progetto dei calcolatori. Interdipendenza tra hardware e software”, pag. 474)

L'obiettivo è di presentare all'utente tanta memoria quanta ne sia disponibile nella tecnologia meno costosa con una velocità di accesso pari a quella offerta dalla tecnologia più veloce.

Dato quindi un livello di questa gerarchia, il suo contenuto è un sottoinsieme di quello di qualunque altro livello che sia più distante dal processore, mentre al livello più basso sono memorizzati tutti i dati. Inoltre, man mano che ci si allontana dal processore, i livelli richiedono un tempo sempre maggiore per l'accesso. Naturalmente, poiché tutti i programmi spendono la maggior parte del loro tempo accedendo alla

memoria, il sottoinsieme di memoria è necessariamente un fattore determinante ai fini delle prestazioni.

L'obiettivo della gerarchia di memoria è dunque quello di dare al programmatore l'illusione di poter usufruire di una memoria al tempo stesso veloce (idealmente, quanto la memoria al livello più alto) e grande (quanto quella al livello più basso).

Vista la differente dimensione diventa necessario durante l'esecuzione dei programmi trasferire informazioni fra memorie di livelli diversi. Anche se una gerarchia di memorie è in genere composta da più livelli, le informazioni sono di volta in volta copiate solo tra due livelli adiacenti.

1.2 Che cos'è una cache

Con il termine cache, in informatica, si indica un dispositivo hardware, o più precisamente un'area di memoria estremamente veloce ma solitamente di un basso ordine di grandezza di capacità, ideato per velocizzare le operazioni di accesso alla memoria (sia in lettura sia in scrittura) da parte del processore e di conseguenza velocizzare l'esecuzione dei programmi.

La cache, infatti, è un componente hardware che, affiancato alla memoria principale del sistema (ovvero il disco rigido), serve a immagazzinare dati utili a eseguire con maggior velocità le future richieste di accesso alla memoria effettuate dal processore. All'interno della memoria cache possono essere conservati dati e valori appena "trattati" dal processore o duplicati di dati conservati su altri supporti di memoria presenti nella macchina (come, per l'appunto, il disco rigido) e che, per un motivo o per l'altro, potranno essere richieste a breve dall'unità centrale di calcolo.

Quando è necessario l'accesso ad un dato, una copia di questo viene prima cercata nella cache: se è presente e valida, viene utilizzata tale copia; altrimenti il dato viene recuperato dalla memoria principale, e memorizzato nella cache, nel caso possa servire successivamente.

Dal punto di vista logico la cache è costituita da un pool di "entrate" nelle quali archiviare il datum (i pacchetti dati) e un tag identificativo che specifichi la corrispondenza tra il datum e i pacchetti dati "originali" conservati sulla memoria principale del sistema. Quando un client cache (che può essere il processore, il disco rigido o il browser web) ha necessità di accedere a dei dati, effettua prima di tutto una scansione della cache. Nel caso in cui nella memoria "di appoggio" sia presente il tag dei dati cercati, questi saranno utilizzati nell'esecuzione dell'operazione in corso (cache hit).

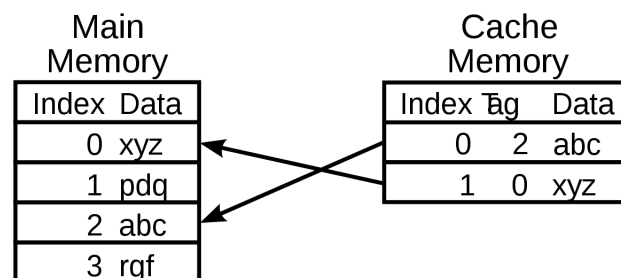


Figura 1.3. Diagramma di un'operazione di cache di memoria della CPU. (Wikipedia)

Una semplice analogia tratta dal libro “Struttura, organizzazione e progetto dei calcolatori. Interdipendenza tra hardware e software” può illustrare più efficacemente i principi fondamentali finora descritti ed i meccanismi su cui si basa la realizzazione dei sistemi di memoria: “Si prenda in considerazione uno studente che deve fare una ricerca e si reca in biblioteca. Lo studente siede ad una scrivania con alcuni libri che ha preso dagli scaffali e che sta esaminando. Tuttavia, nota di non avere libri che trattino un determinato argomento; lo studente quindi li andrà a prendere. Una volta che lo studente avrà davanti a sé sulla scrivania una buona selezione di libri è probabile che molti degli argomenti di cui avrà bisogno saranno in essi contenuti, e potrà spendere la maggior parte del tempo consultando i testi sulla scrivania senza dover ritornare sugli scaffali. La possibilità di avere parecchi libri davanti a sé fa risparmiare tempo rispetto a poterne avere uno solo, in quanto si dovrebbe continuamente tornare agli scaffali per riportare il libro e prenderne un altro.”

Lo stesso principio permette proprio di creare l’illusione di una memoria di grandi dimensioni a cui si può accedere con la stessa velocità di una piccola memoria, come descritto più nel dettaglio nel capitolo precedente: come non era necessario accedere a tutti i testi della biblioteca con la stessa probabilità, così un programma non ha la necessità di accedere a tutto il suo codice ed a tutti i suoi dati con egual probabilità. In caso contrario non sarebbe possibile rendere veloci la maggior parte degli accessi in memoria e contemporaneamente avere grandi quantità di memoria nei calcolatori, come sarebbe impossibile tenere tutti i libri della biblioteca sulla scrivania ed avere qualche possibilità di trovare velocemente l’argomento cercato.

Questo principio è detto di località e dichiara che in un dato istante di tempo i programmi accedono ad una porzione relativamente piccola del loro spazio di indirizzamento (verificato questo analizzando l’esecuzione di un gran numero di programmi), così come lo studente faceva accesso ad una piccola porzione dei libri della biblioteca.

Vi sono due tipi diversi di località:

- Località temporale: quando si fa riferimento a un elemento di memoria, c’è la tendenza a far riferimento allo stesso elemento entro breve (es.: il riutilizzo di istruzioni e dati contenuti nei cicli);
- Località spaziale: quando si fa riferimento a un elemento di memoria, c’è la tendenza a far riferimento entro breve tempo ad altri elementi che hanno indirizzo vicino a quello dell’elemento corrente (es.: eseguita un’istruzione si tende ad elaborare quella immediatamente successiva; quando si accede a dati organizzati in vettori o matrici, l’accesso a un dato è seguito dall’accesso al dato immediatamente successivo, etc.).

È proprio il giocare sul principio di località che porta la memoria di un calcolatore ad essere realizzata come una gerarchia di memoria.

1.3 Tipologie di cache

La memoria cache è vista come organizzata in linee.

Quando la CPU richiede un indirizzo:

- Se il dato richiesto dalla CPU fa parte di uno dei blocchi presenti nella cache di livello superiore, si dice che la richiesta ha avuto successo (HIT);
- Se invece il dato non si trova nel livello superiore, si dice che la richiesta fallisce (MISS). In questo caso per trovare il blocco che contiene i dati richiesti, bisogna accedere al livello inferiore della gerarchia e trasferire il blocco corrispondente al livello superiore.

Occorre quindi definire le possibili modalità per consentire ad ogni parola della memoria indirizzabile di trovare (dove necessario) una posizione della cache in cui possa essere trasferita – in altre parole, occorre definire una corrispondenza tra l'indirizzo in memoria della parola e la locazione nella cache.

A questo scopo, sono state definite tre soluzioni diverse:

- Cache a indirizzamento diretto (direct mapped cache);
- Cache set-associativa a n-vie (n-way set associative cache);
- Cache completamente associativa (fully associative cache).

Cache direct mapped:

Ogni blocco viene messo in una linea fissata (che dipende dal numero del blocco).

PRO: hardware più semplice e meno costoso; è facile determinare in quale linea cercare il dato.

CONTRO: blocchi diversi mappano nella stessa linea, se gli accessi a questi blocchi si alternano si ottengono molti MISS e si crea il fenomeno del trashing.

Cache completamente associativa:

Un blocco può essere messo in una linea qualsiasi.

PRO: massima flessibilità

CONTRO: hardware più complesso e più costoso

Cache set-associativa a n-vie:

Le linee sono suddivise in S gruppi (set) formati ciascuno da n elementi, o vie, e ogni blocco è disposto in una qualsiasi delle linee del set fissato (che dipende dal numero del blocco).

1.4 Tipologie di miss

Un accesso alla cache può dare MISS per tre motivi (in una cache con W ways e S sets):

- Cold start: è la prima volta che quel blocco viene richiesto. Va dunque necessariamente caricato per forza all'interno della cache;
- Conflict: il blocco è stato sovrascritto per via del grado di associatività della cache e sarebbe stata una HIT se la cache fosse stata fully-associative. Quindi se il blocco è stato richiesto meno di $W \cdot S$ volte prima in una fully-associative, allora avremmo avuto una HIT;

- Capacity: il blocco è stato sostituito ma non sarebbe stato possibile avere una HIT nemmeno se la cache fosse stata fully-associative. Quindi se il blocco è stato richiesto più di $W \cdot S$ volte prima in una fully-associative, allora avremmo avuto una MISS.

Le proprietà delle miss della cache per lo stesso set di dati e vari tipi di cache sono le seguenti:

- Le miss di cold start avvengono con la stessa frequenza in tutte le cache di tipo direct mapped, set associative e fully associative;
- Le miss di conflitto avvengono più spesso nelle cache di tipo direct mapped, con una frequenza media nelle cache di tipo set associative e non avvengono mai nelle cache di tipo fully associative;
- Le miss di capacità avvengono di rado nelle cache di tipo direct mapped, con una frequenza media nelle cache di tipo set associativo e più spesso nelle cache di tipo fully associative.

1.5 La necessità della piattaforma

Lo sviluppo di un'applicazione web capace di correggere e generare automaticamente esercizi di Architettura degli elaboratori sulle cache è stato ritenuto necessario tanto per gli studenti quanto per i docenti.

Nel primo bacino di utenza, l'utilità che la piattaforma acquisisce risiede nel consentire allo studente di poter ottenere un feedback immediato riguardo alla risoluzione di quesiti costruiti con i dati forniti in input. Verrà infatti visualizzato, oltre alla quantità di errori, anche l'andamento complessivo che terrà conto di una eventuale diffusione di un dato sbagliato, in quanto sono presenti calcoli e formule che si approvvigionano nei dati precedentemente calcolati, sottoforma di commenti mirati agli errori commessi, esplorando anche casistiche specifiche. Così facendo, si cerca il più possibile di mettere davanti allo studente l'attuale condizione della sua preparazione, attenuando dove possibile, per fornire un'esperienza totalmente personalizzata e mirata.

Ancor più utile potrebbe risultare per loro usufruire della funzione di simulare il funzionamento di una cache, dove tutti i passaggi vengono presentati man mano che si costruisce la tabella cella dopo cella.

Per quanto riguarda invece l'utenza dei docenti, questa troverà estremamente utile la generazione automatica degli esercizi. Vista infatti la natura complessa e la prolissità che risiedono nella creazione ex novo di un esercizio destinato a far parte di un esame, si è soliti riproporre tracce simili tra loro. Si rischia di conseguenza di portare lo studente a imparare a memoria determinati passaggi anziché sfruttare solamente il proprio ragionamento e ciò che si è studiato per risolvere un esercizio. Grazie dunque a tale funzionalità, si avrà a disposizione una quantità illimitata di items da proporre, generati unicamente mediante i semplici input forniti.

Ma forse il giovamento più grande che è possibile trarre è da ritrovarsi nella possibilità tra gli input di poter scegliere di influenzare la tabella finale, che andrà a

rappresentare la cache su cui si baserà l'esercizio, imponendo che sia presente una determinata condizione. Questa, ad esempio, può essere la necessità che ci sia tra i tipi di miss una miss di capacità o di conflitto, qualora il docente voglia testare le conoscenze dei suoi allievi in maniera indirizzata.

Capitolo 2

Analisi dei requisiti

2.1 Identificazione degli utenti

Inizialmente sono stati raccolti ed analizzati i requisiti principali dell'applicazione, così da poterne definire ulteriori funzionalità e guidare le successive fasi dello sviluppo.

Coloro che interagiranno con il sistema vengono suddivisi in:

- Utente studente
- Utente docente

Gli utenti docenti potranno accedere alla funzione di generazione automatica degli esercizi sulle cache, immettendo nei campi dei moduli HTML le caratteristiche volute e ricevendo nella pagina web seguente la tabella rappresentante la cache avente tutti i campi riempiti correttamente. I docenti potranno anche imporre determinate condizioni e situazioni alla cache che desidereranno ottenere, in particolare se questa debba presentare necessariamente almeno una miss di conflitto, una miss di capacità, oppure si potrà scegliere di non richiedere nulla di specifico; in tal caso la presenza o meno di tali tipologie di miss verrà lasciato interamente al caso.

Gli utenti studenti invece potranno accedere alla funzione di correzione delle cache, dove verranno presentati con la descrizione dell'esercizio a loro proposto e dovranno completare la tabella, resa editabile, con i dati corretti. Qui gli studenti potranno scegliere se risolvere l'esercizio come se fosse un vero e proprio esame, oppure risolverlo riempiendo ad esempio unicamente la cella o le celle che corrispondono alle fasi su cui vogliono mettersi alla prova. Nel primo caso la cache che gli verrà presentata davanti dovrà essere completamente riempita e, una volta sottomessa, verrà comunicato all'utente la quantità di errori commessi insieme anche alla sicuramente più importante descrizione di che tipi di errore si è commesso più frequentemente. Inoltre, per migliorare ancor di più l'esperienza dell'utente, gli sarà riproposta la medesima tabella dove sono stati individuati gli errori commessi, evidenziandone in rosso le celle dove essi risiedono. Presa dunque coscienza delle proprie imprecisioni, lo studente potrà ritentare l'esercizio una seconda volta, evitando quindi di inserire nuovamente tutti i dati dell'esercizio per poter riprovarci finché non si sentirà soddisfatto. Nel secondo caso, invece, lo studente avrà modo di verificare la correttezza del completamento della tabella cella per cella; quindi, non dovrà

aspettare di completare interamente la tabella ma potrà verificare immediatamente che ha commesso un errore e magari impedirgli di commetterne altri dello stesso tipo nelle fasi successive.

Entrambe le tipologie di utenti avranno la possibilità di scegliere qualora volessero costruire una cache partendo da una iniziale. In tal caso compariranno altre due tabelle oltre a quella della cache, le quali rappresenteranno la cache iniziale stessa e la cache finale. Quest'ultima sarà già riempita nel caso ci si trovi nella funzione di generazione automatica degli esercizi, mentre dovrà essere completata correttamente qualora ci trovassimo invece nel caso della correzione della cache, in quanto rientrerà nell'insieme dei dati che subiranno il controllo per la verifica e la valutazione, e influirà di conseguenza sul giudizio finale.

Ad affiancare la generazione automatica e la correzione di esercizi di Architettura degli elaboratori vi è anche la funzionalità di simulare il comportamento di una cache cella per cella. Tramite l'ausilio di un pulsante, lo studente potrà quindi ricostruire la tabella a poco a poco, vedendo ogni passaggio preso singolarmente ed evidenziato. In tal modo la presenza di un determinato dato viene giustificata agli occhi dell'utente, in base alla fase in cui esso si trova. Ad esempio, qualora si dovesse trovare nella fase del tipo di miss e nella cella evidenziata ci sia una miss di capacità o di conflitto, il programma farà comparire una tabella rappresentante la cache come fully associative in maniera tale da mettere in evidenza la distanza tra i due indirizzi che ha portato alla manifestazione di quel particolare tipo di miss. La finalità, dunque, del motivo di questa costruzione è quella di fornire allo studente un'edificazione di una tecnica di risoluzione degli esercizi sì metodica, ma che percepisca come utile per le proprie basi riguardo alla tipologia del quesito richiesto.

Un'ulteriore efficacia è da ritrovarsi infine proprio nella risoluzione degli esercizi stessa, in quanto questa funzionalità si è dimostrata perfetta anche per quanto riguarda la composizione dell'algoritmo per la correzione, essendo sia all'altezza tanto dell'utente quanto del programmatore. Infatti, il costruire la tabella cella dopo cella ha permesso di poter constatare l'effettiva correttezza dei dati dell'algoritmo designato al compito.

Le celle, a tale riguardo, prese singolarmente hanno consentito l'eliminazione di una visione d'insieme che avrebbe potuto lasciar passare inosservate imprecisioni all'occhio umano che sarebbero potute rimanere presenti eventualmente anche nel prodotto ultimato.

Tuttavia, il beneficio più grande è stato tratto dalla programmazione della parte inerente alla generazione automatica di esercizi. Infatti, fintanto che, per testare l'algoritmo, si sono utilizzati esempi di esercizi già completati e corretti, non sono nate problematiche. Quando si è trattato di evolversi e generarne di randomici invece, proprio la casualità e la mancanza di riferimenti esterni per verificarne la correttezza hanno aumentato i tempi di revisione. Grazie quindi al simulatore, si è ottenuta l'accuratezza degli esercizi generati impiegando meno tempo.

2.2 Selezione della tipologia di funzioni

Le funzioni presentate nelle pagine web saranno quelle di generazione automatica e di correzione di esercizi. In base a quale funzione si sceglierà, si avrà davanti una pagina

web richiedente i dati necessari per proseguire con la funzionalità richiesta, come ad esempio nel caso della generazione automatica si potrà specificare la tipologia di cache (direct mapped cache, n-way set associative cache e fully associative cache), il tipo di dato (byte, word, half word) e così via. Si giungerà poi alla pagina web dedicata interamente alla tabella, la quale rappresenterà la cache richiesta correttamente completata o da completare a seconda del tipo di utente.

Tuttavia, non sempre i dati richiesti in input dalle due funzionalità saranno gli stessi; ciò deriva dalla natura stessa di queste ultime. Infatti, nel caso della generazione automatica, il fulcro della funzionalità risiede nel creare ex novo una lista di indirizzi tali da adempiere sia alle informazioni fornite dall'utente, sia soprattutto alla condizione imposta per poter rispecchiare situazioni ben definite. Saranno quindi richiesti necessariamente dati quali la quantità di indirizzi voluta fino a giungere alla possibilità di scegliere qualora la cache debba presentare un particolare tipo di miss oppure no.

Nel caso invece della correzione, il focus risiede per la maggior parte nella pagina web finale, dove l'utente potrà mettere al vaglio le proprie conoscenze e i propri ragionamenti e potrà vederli concretizzati grazie ad una valutazione ad hoc del proprio percorso. Il programma infatti sarà in grado di ricevere l'esercizio svolto dall'utente mediante una o più tabelle da completare, sempre a seconda delle scelte e delle informazioni fornite in input, di correggerle in maniera puramente dinamica onde poter raggiungere un grado di efficienza valido, e di restituire non solo la quantità di errori commessi e dei commenti riguardo le lacune mostrate, ma persino di valutarli sotto un modello di gradazione diverso da quello comunemente usato. Sarà di fatto richiesto di ridurre la propagazione di un eventuale errore commesso per riuscire ad esaminare nella maniera più appropriata alle doti autentiche dell'utente il suo andamento. Questo traguardo è stato raggiunto nel modo precedentemente nominato: grazie sempre ad un approccio dinamico di costruzione della cache, si è potuto intervenire direttamente sulla cella sbagliata e ad agire in modo consoni alla situazione verificatasi con azioni mirate.

Inoltre, un'ulteriore richiesta soddisfatta dal programma è quella di non limitarsi banalmente a comunicare allo studente, ad esempio, di aver commesso un errore per quanto riguarda il calcolo dell'index, ma piuttosto di riscontrare se l'errore avvenuto sia individuabile tra vari campioni di errori più comunemente commessi durante gli esami. Infatti, a seguito di uno studio accurato, si è deciso di "venire incontro" ancor di più nei confronti dello studente e della sua esperienza educativa, fornendogli quindi un aiuto quanto più concreto possibile. Ad esempio, si è visto che tra gli errori più frequenti è presente l'inversione, durante i calcoli, dell'utilizzo del valore corrispondente all'index con quello invece del tag, e che quindi varrà la pena prenderne atto e assicurarsi di farlo presente qualora se ne trovasse riscontro.

Infine, si è deciso anche di optare per una versione più user-friendly della generazione automatica di esercizi, concentrandosi sulle modalità con cui la tabella rappresentante la cache venisse mostrata e fornita all'utente, che ha portato dunque alla realizzazione di un vero e proprio simulatore di cache. Si è infatti scelto, simulando il funzionamento di una cache, di rappresentarla cella per cella, giustificando ogni passaggio compiuto, facendo effettivamente vedere all'utente come la cache si costruisse e come memorizzasse e sostituisse i valori che si trovano al suo interno, mentre una tabella tiene conto di quanto avviene e dei dati necessari a tutto ciò.

Tutto ciò ha il compito di facilitare l'edificazione di una cache e quindi di mostrare un metodo metodico ma completo e soddisfacente della risoluzione di un esercizio.

Capitolo 3

Progettazione

3.1 Architettura

Il progetto si basa sul pattern architetturale Model-view-controller (MVC, o in italiano modello-vista-controllo). Il pattern è basato sulla separazione dei compiti fra i componenti software che interpretano tre ruoli principali:

- il model fornisce i metodi per accedere ai dati utili all'applicazione, così sia da racchiuderne le risorse, sia da proteggerne il resto da eventuali cambiamenti;
- la view visualizza i dati contenuti nel model e si occupa dell'interazione con utenti e agenti; si interesserà quindi solo alla parte della presentazione del sito permettendo di cambiare il suo aspetto ed il suo comportamento agendo solo su di essa. In questo caso avremo una view per l'utente studente ed una view per l'utente docente;
- il controller riceve i comandi dell'utente (in genere attraverso la view) e li attua modificando lo stato degli altri due componenti, gestendo regole legate alla visualizzazione delle informazioni e alla memorizzazione dei dati.

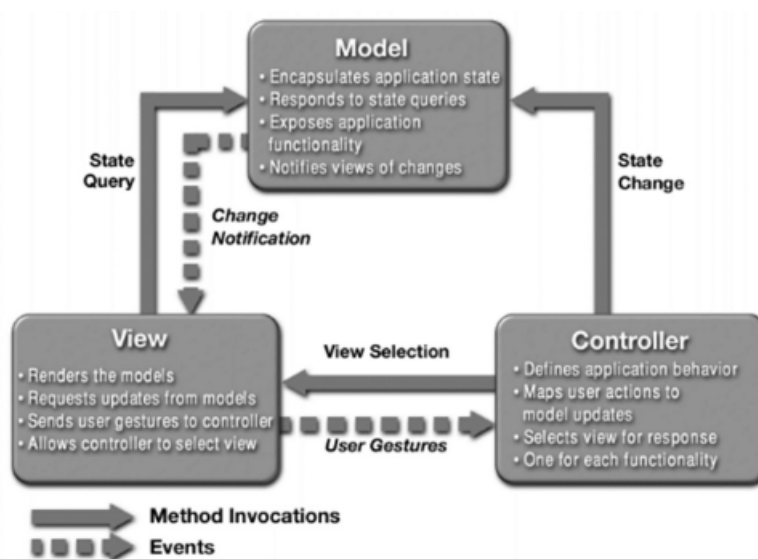


Figura 3.1. Rappresentazione del pattern architetturale Model-view-controller (MVC). Immagine tratta da <https://dzone.com/articles/eda-model-view-broker-pattern-the-new-mvc>.

È grazie a questa separazione di compiti proposta dall'approccio MVC che si favorisce il riuso del codice grazie a soluzioni già pronte ai problemi comuni, un aumento della produttività, oltre a facilitare la manutenzione del software, la sua scalabilità e uniformità.

Per quanto riguarda i vantaggi apportati dall'applicazione del pattern MVC, questi sono molteplici e riguardano soprattutto la riusabilità del codice.

Nello specifico i vantaggi sono i seguenti:

- Esiste la possibilità di scrivere viste e controllori diversi, utilizzando lo stesso modello di accesso ai dati e quindi, come già accennato, riutilizzare parte del codice già steso in precedenza. Infatti, la separazione di model e view permette a molte view di usare gli stessi oggetti del modello.
- L'utilizzo di un modello rigido e di regole standard nella stesura del progetto facilita un eventuale lavoro di manutenzione e si agevola la comprensione anche da parte di altri programmatori.
- La possibilità di avere un controllore separato dal resto dell'applicazione rende la progettazione più semplice e permette di concentrare gli sforzi sulla logica del funzionamento.

Capitolo 4

Implementazione

4.1 Flask

Per la realizzazione di questa applicazione web si è scelto di utilizzare Flask. Flask è un framework di applicazioni web scritto in Python, scelto come linguaggio di programmazione, basato sul toolkit Werkzeug WSGI e sul motore di template Jinja2. Il Web Server Gateway Interface (WSGI) è una specifica per un'interfaccia universale tra il server web e le applicazioni web ed è stato adottato come standard per lo sviluppo di applicazioni Web Python. Jinja invece è un popolare motore di creazione di template veloce, espressivo ed estensibile per Python. I due operano in completa sinergia per combinare un modello con una determinata origine dati per eseguire il rendering di pagine Web dinamiche.

Flask è spesso indicato come un micro-framework, in quanto mira a mantenere il nucleo di un'applicazione semplice ma estensibile; non ha un livello di astrazione integrato per la gestione del database, né ha un supporto per la convalida, ma supporta le estensioni per aggiungere tale funzionalità all'applicazione.

Per osservarne e descriverne sia le sue funzionalità che il suo essere intuitivo, trovo che l'approccio migliore sia quello di mostrare le sue caratteristiche tramite un semplice ma esaustivo esempio.

Avvalendomi infatti delle parole di Lucio Anneo Seneca:

“La via per imparare è lunga se si procede per regole, breve ed efficace se si procede per esempi”. Per iniziare, si prenda il seguente codice introduttivo:

Le parti di codice sono state tratte da “Tutorialspoint” (<https://www.tutorialspoint.com/flask/index.htm>)

```
from flask import Flask
app = Flask(__name__)

@app.route('/')
def hello_world():
    return 'Hello World'

if __name__ == '__main__':
    app.run()
```

Da queste poche righe è già possibile trarre sia dei fattori essenziali sia delle importanti riflessioni:

- La presenza dell'importazione del modulo flask nel progetto è obbligatoria.
- Un oggetto della classe Flask sarà la nostra applicazione WSGI.
- Il costruttore Flask prende il nome del modulo corrente (`__name__`) come argomento.
- La funzione `route()` della classe Flask è un decoratore, che dice all'applicazione quale URL deve chiamare la funzione associata.
- L'URL `'/'` è associato alla funzione `hello_world()`. Quindi, quando la home page del server web viene aperta nel browser, verrà visualizzato l'output di questa funzione.
- Infine il metodo `run()` della classe Flask esegue l'applicazione sul server di sviluppo locale.

I moderni framework Web utilizzano la tecnica di routing per aiutare un utente a ricordare gli URL dell'applicazione. È utile accedere direttamente alla pagina desiderata senza dover navigare dalla home page.

Il decoratore `route()` in Flask viene utilizzato per associare l'URL a una funzione. Ad esempio:

```
@app.route('/hello')
def hello_world():
    return 'hello world'
```

Qui, la regola dell'URL `'/hello'` è legata alla funzione `hello_world()`. Di conseguenza, se un utente visita `http://localhost:5000/hello` URL, l'output della funzione `hello_world()` verrà visualizzato nel browser.

La funzione `add_url_rule()` di un oggetto dell'applicazione è disponibile anche per associare un URL con una funzione, come nell'esempio precedente, viene utilizzata `route()`.

È possibile restituire l'output di una funzione legata a un determinato URL sotto forma di HTML; ad esempio, nello script seguente, la funzione `hello()` renderà 'Hello World' con il tag `<h1>` allegato.

```
from flask import Flask
app = Flask(__name__)

@app.route('/')
def index():
    return '<html><body><h1>Hello World</h1></body></html>'

if __name__ == '__main__':
    app.run(debug = True)
```

Tuttavia, la generazione di contenuto HTML dal codice Python è ingombrante, specialmente quando è necessario inserire dati variabili ed elementi del linguaggio Python come salti condizionati (if) o loop. Ciò richiederebbe frequenti "escape" dall'HTML.

È qui che si può sfruttare il motore di template Jinja2, su cui si basa Flask. Invece di restituire del “raw” HTML dalla funzione, un file HTML può essere visualizzato grazie alla funzione `render_template()`.

```
from flask import Flask
app = Flask(__name__)

@app.route('/')
def index():
    return render_template('hello.html')

if __name__ == '__main__':
    app.run(debug = True)
```

Flask proverà a trovare il file HTML nella cartella dei modelli, nella stessa cartella in cui è presente questo script.

- Cartella dell'applicazione
 - hello.py
 - templates
 - * hello.html

Il termine 'web templating system' si riferisce alla progettazione di uno script HTML in cui i dati variabili possono essere inseriti dinamicamente. Un sistema di modelli Web comprende un motore di modelli, una sorta di origine dati ed un elaboratore di modelli.

Jinja2, il motore di template utilizzato da Flask, consente di costruire modelli Web contenenti segnaposto intervallati dalla sintassi HTML per variabili ed espressioni (in questi casi espressioni Python) a cui vengono sostituiti veri e propri valori quando viene eseguito il rendering del modello.

Il codice seguente verrebbe salvato come `hello.html` nella cartella dei modelli.

```
<!doctype html>
<html>
  <body>

    <h1>Hello {{ name }}!</h1>

  </body>
</html>
```

Quindi, si esegue il seguente script dalla shell Python.

```
from flask import Flask, render_template
app = Flask(__name__)

@app.route('/hello/<user>')
def hello_name(user):
    return render_template('hello.html', name = user)

if __name__ == '__main__':
    app.run(debug = True)
```

Nella pagine web generata, all'interno del tag `<h1>` comparirà lo stesso valore che è stato fornito in input nella funzione `hello_name()` poiché associato a “name” all'interno della funzione `render_template()`.

La parte variabile dell'URL viene inserita nel segnaposto `name`

Il motore del modello `jinj2` utilizza i seguenti delimitatori per l'escape dall'HTML.

- `{% ... %}` per gli estratti conto
- `{{ ... }}` per le espressioni da stampare sull'output del modello
- `{# ... #}` per i commenti non inclusi nell'output del modello
- `# ... ##` per le istruzioni di riga

Nell'esempio seguente viene illustrato l'uso dell'istruzione condizionale (`if`) nel modello. La regola URL per la funzione `hello()` accetta il parametro intero, che viene passato al modello `hello.html`. Al suo interno viene confrontato (maggiore o minore di 50) il valore del numero ricevuto (al posto dei segni) e di conseguenza l'HTML viene renderizzato condizionalmente.

Lo script Python è il seguente:

```
from flask import Flask, render_template
app = Flask(__name__)

@app.route('/hello/<int:score>')
def hello_name(score):
    return render_template('hello.html', marks = score)

if __name__ == '__main__':
    app.run(debug = True)
```

Lo script del modello HTML di `hello.html` è il seguente:

```
<!doctype html>
<html>
  <body>
    {% if marks>50 %}
      <h1> Your result is pass!</h1>
    {% else %}
      <h1>Your result is fail</h1>
    {% endif %}
  </body>
</html>
```

Si noti che le istruzioni condizionali if-else e endif sono racchiuse nel delimitatore `{%...%}`.

È proprio grazie a tali delimitatori che sarà possibile, sempre mediante Jinja, rappresentare le tabelle, tra cui quelle che andranno a raffigurare le cache, in maniera dinamica.

I dati dalla pagina Web di un client vengono inviati al server come oggetto di richiesta globale. Per elaborare i dati della richiesta, è necessario importarli dal modulo Flask.

Gli attributi importanti dell'oggetto richiesta sono elencati di seguito:

- `form` - È un oggetto dizionario contenente coppie chiave e valore di parametri del modulo e relativi valori.
- `args` - contenuto analizzato della stringa di query che fa parte dell'URL dopo il punto interrogativo (?).
- `Cookie` - oggetto dizionario contenente nomi e valori dei Cookie.
- `files` - dati relativi al file caricato.
- `method` - metodo di richiesta corrente.

Per quanto riguarda invece le pagine web HTML vere e proprie, a sostegno delle funzionalità di queste è possibile trovare script sia in Javascript che in JQuery, senza i quali non sarebbe stato possibile applicare e consentire operazioni ben definite, come ad esempio la presenza o meno di un'area di testo qualora una determinata opzione venga selezionata, o il definire funzioni che devono essere invocate quando un pulsante viene premuto.

4.2 Descrizioni classi viste

Flask introduce viste collegabili che si basano su classi anziché su funzioni. L'intenzione principale è che si possa sostituire parti delle implementazioni e in questo modo avere viste collegabili personalizzabili.

Una vista basata su classi è una classe che funge da funzione di vista. Poiché si tratta di una classe, è possibile creare diverse istanze della stessa con argomenti diversi, per modificare il comportamento della vista. Questo è anche noto come visualizzazioni generiche, riutilizzabili o collegabili.

Quando si dispone di una visualizzazione basata sulla classe, sorge la domanda a cosa "self" punti. Il modo in cui funziona consiste nel fatto che quando la richiesta viene inviata, viene creata una nuova istanza della classe e il metodo `dispatch_request()` viene chiamato con i parametri della regola URL. La classe stessa viene istanziata con i parametri passati alla funzione `as_view()`.

```

from flask.views import View

class ListView(View):
    def get_template_name(self):
        raise NotImplementedError()

    def dispatch_request(self):
        return render_template(self.get_template_name())

```

Per ciascuna sottoclasse di `ListView`, si è proceduto sovrascrivendo la funzione `get_template_name()`, inserendo il nome della pagina Jinja a cui si fa riferimento e, ad esempio nel caso della sottoclasse “`TableGenerateView`”, si è dovuta sovrascrivere anche la funzione `dispatch_request()`, che invece permette di prendere i valori dalle pagine web, trattarli in base alla funzionalità e infine fornirli alla pagina web successiva.

```

class TableGenerateView(ListView):
    def get_template_name(self):
        return 'tableg.jinja'

    def dispatch_request(self):
        #...
        # Si prendono i dati dai campi in “generazione.jinja”

        # Li si tratta e modifica in maniera da poter essere utilizzati
        # coerentemente con le altre parti di codice
        # Si costruisce la cache con tali dati
        # I dati poi vengono adattati a ciò che verrà mostrato all'interno della
        # prossima pagina web

        #...

        tables = []
        for i in range(lvl):
            tables.append((i+1,addresses, dati))

        return render_template(self.get_template_name(), tables=tables)

```

Inoltre, tutto ciò si è potuto implementare mediante l'ausilio del metodo di Flask `add_url_rule()`, il quale consente di collegare la classe alla pagina web corrispondente.

```

app.add_url_rule(
    "/cacheg",
    view_func=TableGenerateView.as_view("tableg-view"),
    methods=["GET", "POST"],
)

```

Infine è stata presa la decisione di utilizzare come pattern comune quello di implementare la vista con `methods=["GET", "POST"]`, in quanto ulteriori altre sottoclassi possono ereditare o persino cambiare del tutto i metodi.

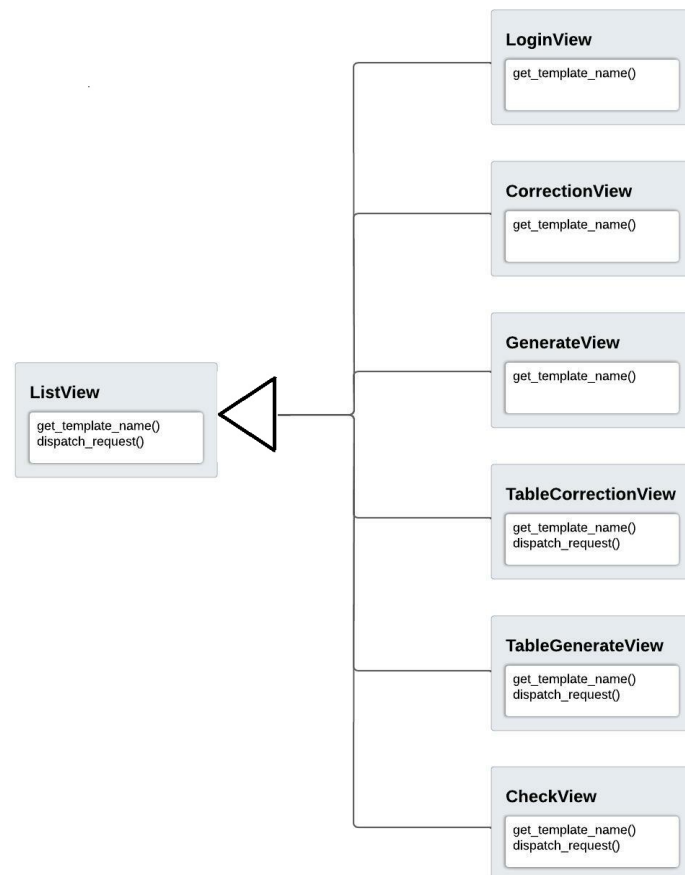


Figura 4.1. Schema delle pagine web

4.3 Descrizioni classi viste

Per quanto riguarda invece l'implementazione della cache, anche qui si è ritenuto opportuno utilizzare le classi.

Si è scelto di assegnare ad ogni cella della tabella la rispettiva classe, in base alla fase in cui ci si trova: “BlockNumber” per il numero di blocco, “Index” per l'indice, “Tag” per il tag, “HM” per individuare se si è trattato di una Hit o di una Miss, “TipoMiss” per identificare che tipo di Miss ci troviamo davanti, e infine “Offset” per l'offset qualora richiesto, in quanto implementato come dato facoltativo poiché la sua presenza o meno è una scelta la cui decisione è lasciata all'utente.

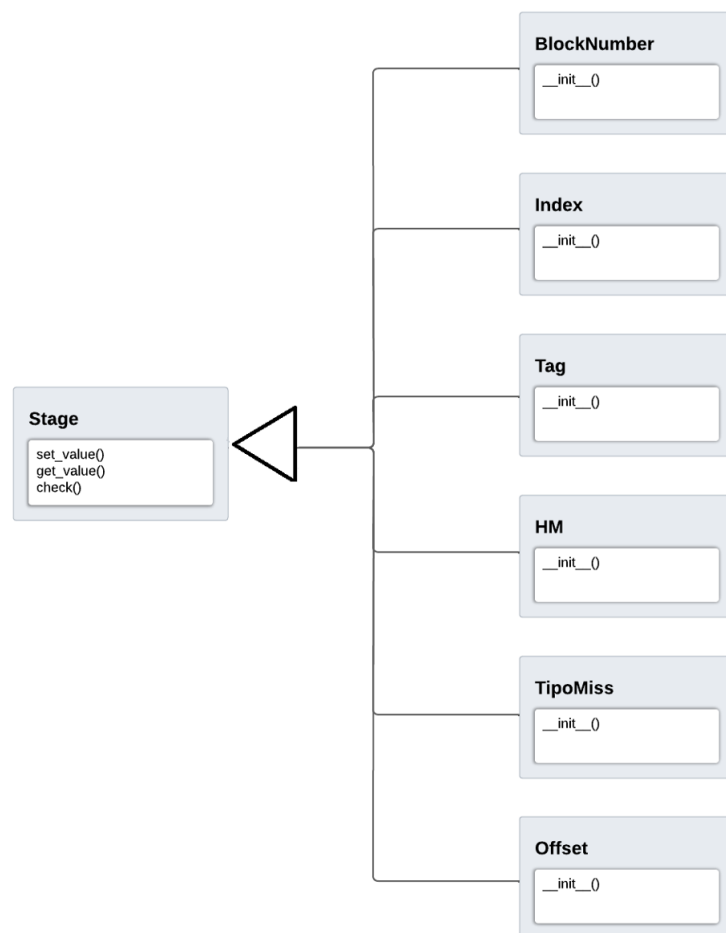


Figura 4.2. Schema delle fasi

```

class Stage():

    def set_value(self, v):
        self.value = v

    def get_value(self):
        return self.value

    def check(self, v):
        #...

        # Si effettuano controlli per constatare se il valore riportato è uguale a
        # quello corretto
        # Qualora dovesse essere diverso, il valore corretto verrà modificato con
        # il valore (errato) riportato dall'utente
        # Inoltre verranno applicati dei controlli per verificare quale motivazione
        # è da attribuire alla presenza di tale errore

        #...

class BlockNumber(Stage):
    value = " "
    errore = "Numero di blocco errato"

    def __init__(self, indirizzo, dim_blocco):
        self.value = int(indirizzo/dim_blocco)

# ...

```

Ogni sottoclasse potrà usufruire dei metodi della classe Stage(): set_value(self), la quale aggiornerà il valore assegnato per quella fase, get_value(self) che invece si occuperà soltanto di restituirlo, e infine avremo check(self,v), che sarà di fondamentale importanza nell'ambito della correzione degli esercizi poiché si occuperà non solo di aggiornare il valore a seguito di un errore commesso dallo studente, ma anche di fornire il messaggio di errore specifico della fase in cui ci troviamo. Si ricorda che il valore viene aggiornato con il dato errato poiché si vuole non penalizzare lo studente nel caso in cui l'errore possa portare ad una propagazione dello stesso che quindi ne genererebbe inevitabilmente altri. Ovviamente, però, ciascuna sottoclasse verrà inizializzata in maniera diversa rispetto alle altre in quanto rispecchierà i calcoli riguardanti la fase che rappresenterà.

4.4 Particolari casistiche errori

Si è ritenuto essenziale ricavare un paragrafo interamente dedicato alle tipologie di errore che è possibile riscontrare a seguito della correzione di un esercizio. Per come erano state ideate inizialmente le fasi sottoforma di classi, lo spazio inerente al fornire la motivazione dell'errore segnalato era occupato unicamente dall'esigua

stringa che si limitava ad avvertire che “il numero di blocco è errato” oppure che “c’è un errore nella costruzione”.

Tuttavia, ben presto trasparì la necessità di ampliare il grado di utilità che questa funzionalità consentiva di ottenere, valutando anche di fornire all’utente osservazioni ben più mirate rispetto a quelle precedentemente fornite. È stata dunque introdotta la possibilità di verificare che lo sbaglio commesso dallo studente possa derivare da fattori che valga la pena di valutare e di presentare all’utente specificatamente. Ad esempio, si è introdotto un controllo per verificare che, riscontrato un valore discordante sia in un index che in un tag, questi non siano stati semplicemente invertiti e quindi si invita lo studente a prestare maggiore attenzione o, per evidenziare invece una situazione in cui è avvenuto un errore di calcolo, si controlla che a seguito di una divisione, sia stata presa la parte intera inferiore come nel caso del calcolo del numero di blocco.

Inoltre, si è deciso di esplorare situazioni che sono esenti dalle operazioni matematiche o da distrazioni, ma che riguardano più nel dettaglio, ad esempio, i disturbi specifici dell’apprendimento quali la discalculia, che può presentarsi associata a dislessia, ma anche ad altri disturbi. La discalculia è un disturbo specifico dell’apprendimento nella comprensione dell’aritmetica, come la difficoltà nell’apprendimento di come manipolare i numeri. La discalculia, quindi, rende difficoltose le procedure esecutive per lo più implicate nel calcolo scritto: la lettura e scrittura dei numeri, l’incolonnamento, il recupero dei fatti numerici e gli algoritmi del calcolo scritto vero e proprio.

È stato dunque introdotto un ulteriore controllo all’interno di ciascuna fase che compia operazioni matematiche per cui verrà segnalato anche il caso in cui l’ordine delle cifre è stato invertito, in quanto questa difficoltà presenza tra gli ambiti di quelle che posso essere manifestate da un ragazzo discalculico.

4.5 Descrizione classe "Cache"

All’interno della classe “Cache” infine troveremo le funzioni che ci permetteranno di costruirla, svolgendo tutti i calcoli necessari per individuare, per ogni indirizzo proposto, il relativo numero di blocco, indice, tag, se si tratta di una “Hit” o di una “Miss” e infine di che tipo di miss si tratta, in base ai dati forniti in input.

Sarà anche la sede della funzione `correggi(...)`, la quale avrà il compito invece di correggere, per l’appunto, l’esercizio anziché limitarsi al solo costruirlo.

A tale proposito, si è formata la funzione in maniera tale che la tabella venisse costruita e corretta in maniera dinamica. Man mano che la si scorre, si calcola il valore della nuova cella e lo si confronta con quello fornito dall’utente. Se il valore è il medesimo, la funzione proseguirà con la correzione del resto della cache, mentre se il valore dovesse essere discordante, allora la funzione terrà conto del fatto che si è verificato un errore e di che tipo si tratta, sostituirà il dato con quello errato nella cella in questione, e si proseguirà nuovamente. In tal modo si eviterà, ogni volta che verrà individuato un errore, di ricalcolare interamente la sottomatrice della cache che ne sarà affetta, di conseguenza, proprio grazie alla scelta del suddetto approccio dinamico.


```
def correggi(...):
    #... calcolo del valore corretto della cella in cui ci troviamo ...
    res = data[1][f][i].check(int(data_utente[1][f][i]))
    if res is not None: # c'è stato un errore
        errori += 1
        commenti.append(res)
```

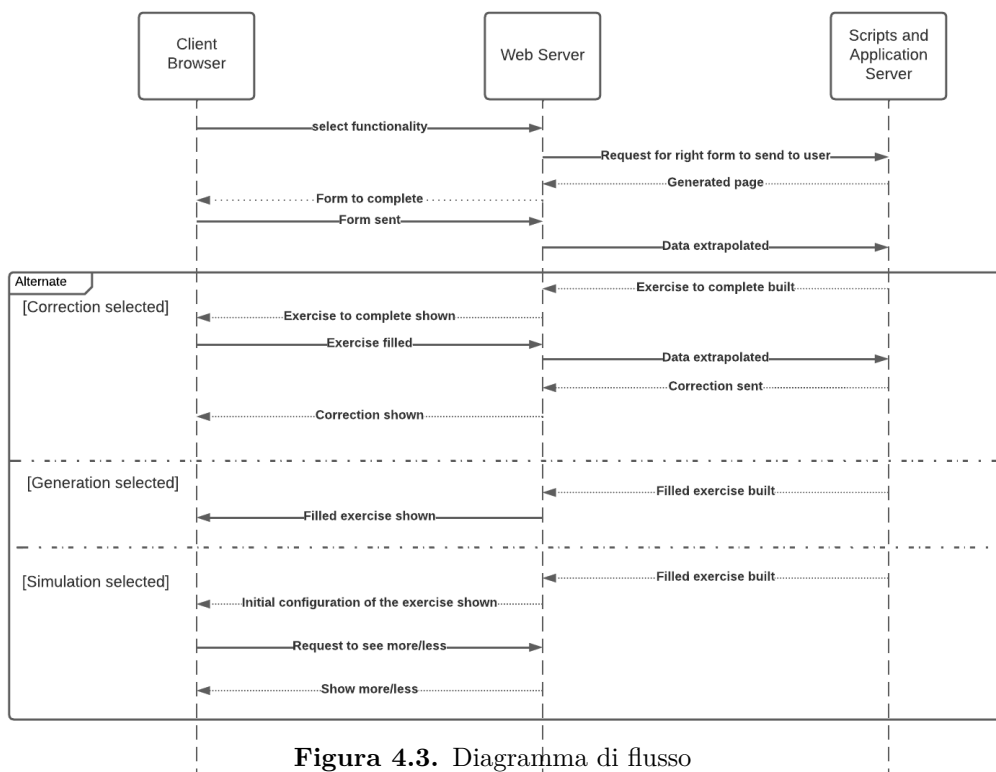


Figura 4.3. Diagramma di flusso

4.6 Le pagine realizzate



Figura 4.4. Autenticazione

La schermata iniziale presenta semplicemente l'utente con lo scegliere la funzionalità a cui gradisce accedere: Correzione, Generazione o Simulazione.

The screenshot shows the "Correzione di esercizi di architettura degli elaboratori" page. The header bar is dark teal with the text "Correzione di esercizi di architettura degli elaboratori" in white. Below the header, the page title "Correzione di esercizi di architettura degli elaboratori" is displayed. The main content area contains several form elements: a dropdown menu for "cella per cella", a text input field for "Inserire la lista degli indirizzi" with a "Click to move" button, a dropdown menu for "Seleziona il numero di livelli della cache", a dropdown menu for "Seleziona il tipo di cache e le rispettive vie", a text input field for "Seleziona il tipo di dato", a text input field for "Seleziona la grandezza del blocco (il tipo di dato es. 16 word)", a text input field for "Seleziona il numero di set", a checkbox for "Offset (opzionale)", and a checkbox for "Si vuole partire da una cache già riempita?". At the bottom, there are two buttons: "submit" and "Torna alla home".

Figura 4.5. Correzione

Qualora si scegliesse di utilizzare la “correzione”, l’utente verrà accolto da un form compilabile che richiede varie informazioni riguardanti la cache su cui si desidera mettersi alla prova. Sarà possibile dunque scegliere la lista di indirizzi interessata, di quanti livelli sarà composta la cache, di che tipo saranno i livelli, il tipo e la dimensione del dato trattato, il numero di vie e dei set, su cui viene posto un controllo in quanto dipendono anche dal tipo di cache selezionato per ciascun livello. Inoltre, sarà possibile anche decidere se si desidera partire da una cache già riempita oppure no, e se sì a quale livello questa si riferisce. Dopodiché l’ultima opzione rimasta riguarda lo scegliere se si desidera avere una correzione come se ci trovassimo in una situazione simile ad un esame, ovvero dove la comunicazione degli errori viene effettuata unicamente quando l’utente sottomette l’esercizio completato, oppure una correzione più adagio, dove l’utente potrà invece confrontare il valore introdotto con quello corretto cella per cella.

Figura 4.6. Correzione caso esame

Controlla la valutazione

Risultato correzione:

Errori: 2

Commenti: {'Index errato': 1, "Tag errato: si sono invertiti l'Index con il Tag": 1}

Posizione errori: [('Index errato', (0, 1, 0)), ("Tag errato: si sono invertiti l'Index con il Tag", (0, 2, 0))]

L1

| Address | 1120 | 545 | 129 | 1099 | 1100 | 2056 | 319 | 445 | 2060 | 538 | 131 | 318 | 130 | 528 |
|-----------|------|-----|-----|------|------|------|-----|-----|------|-----|-----|-----|-----|-----|
| Block# | 70 | 34 | 8 | 68 | 68 | 128 | 19 | 27 | 128 | 33 | 8 | 19 | 8 | 33 |
| Index | 8 | 2 | 0 | 4 | 4 | 0 | 3 | 3 | 0 | 1 | 0 | 3 | 0 | 1 |
| Tag | 6 | 4 | 1 | 8 | 8 | 16 | 2 | 3 | 16 | 4 | 1 | 2 | 1 | 4 |
| Ht/Miss | M | M | | | | | | | | | | | | |
| Tipo miss | L | L | | | | | | | | | | | | |

L2

| Address | 1120 | 545 | 129 | 1099 | 1100 | 2056 | 319 | 445 | 2060 | 538 | 131 | 318 | 130 | 528 |
|-----------|------|-----|-----|------|------|------|-----|-----|------|-----|-----|-----|-----|-----|
| Block# | | | | | | | | | | | | | | |
| Index | | | | | | | | | | | | | | |
| Tag | | | | | | | | | | | | | | |
| Ht/Miss | | | | | | | | | | | | | | |
| Tipo miss | | | | | | | | | | | | | | |

Ritenta

Figura 4.7. Correzione caso cella per cella

Generazione automatica di esercizi di architettura degli elaboratori

Inserire quanti indirizzi si desidera.

Inserire la dimensione massima degli indirizzi.

Seleziona il numero di livelli della cache.

Seleziona il tipo di cache e le rispettive vie.

Seleziona il tipo di dato.

Seleziona la grandezza del blocco (il tipo di dato es. 16 word).

Seleziona il numero di set.

Seleziona il tipo di MISS che si desidera ottenere.

☐ Offset (opzionale)

☐ Si vuole partire da una cache già riempita?

Figura 4.8. Generazione

Se invece l'utente selezionerà la funzionalità generazione, si troverà davanti una form da compilare molto simile a quella presentata nella correzione, ma non sarà più necessario inserire la lista di indirizzi desiderata, bensì la quantità di indirizzi e la dimensione massima che questi debbano avere. Questa scelta è ovviamente giustificata dalla natura stessa dell'opzione selezionata, dove si vuole creare un esercizio valido, ma pone le basi per un'ulteriore scelta proposta. Infatti, l'utente avrà anche la possibilità di scegliere se nella sua cache desidera la presenza di almeno un particolare tipo di miss o meno, nello specifico miss di capacità o miss di conflitto, e perfino a che livello vuole che esso compaia. Così facendo il programma utilizzerà questi dati per generare l'esercizio più consono alle necessità impartite.

Generazione automatica di esercizi di architettura degli elaboratori

Inserire quanti indirizzi si desidera.

Inserire la dimensione massima degli indirizzi.

Seleziona il numero di livelli della cache.

1

Seleziona il tipo di cache e le rispettive vie.

n-way set associative

4

Seleziona il tipo di dato.

byte

Seleziona la grandezza del blocco (il tipo di dato es. 16 word).

Seleziona il numero di set.

Seleziona il tipo di MISS che si desidera ottenere.

nulla di specifico

0

☐ Offset (opzionale)

☒ Si vuole partire da una cache già riempita?

Seleziona il livello a cui si riferisce la cache iniziale.

1

| Index | Tag0 | Tag1 | Tag2 | Tag3 |
|-------|------|------|------|------|
| 0 | 1 | 2 | 3 | 4 |
| 1 | 0 | 5 | 3 | |

Aggiungi riga

Elimina riga

submit

Figura 4.9. Generazione form con stato iniziale

n-way_associative2 byte2 set4 vie

L1

| Address | 398 | 251 | 6 | 387 | 77 | 8 | 383 | 330 | 86 | 148 | 160 | 194 | 152 | 366 |
|-----------|-----|-----|---|-----|----|---|-----|-----|----|-----|-----|-----|-----|-----|
| Block# | 199 | 125 | 3 | 193 | 38 | 4 | 191 | 165 | 43 | 74 | 80 | 97 | 76 | 183 |
| Index | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| Tag | 99 | 62 | 1 | 96 | 19 | 2 | 95 | 82 | 21 | 37 | 40 | 48 | 38 | 91 |
| Hit/Miss | M | M | M | M | M | H | M | M | M | M | M | M | M | M |
| Tipo miss | L | L | L | L | L | | L | L | L | L | L | L | L | L |

L1 cache iniziale

L1 cache finale

| Index | Tag |
|-------|------|
| 0 | 1234 |
| 1 | 053 |

| Index | Tag |
|-------|----------|
| 0 | 19374038 |
| 1 | 82214891 |

submit

Torna alla home

Figura 4.10. Generazione con stato iniziale e finale

n-way_associative 2 word 4 set 2 vie

L1

| Address | 288 | 85 | 118 | 21 | 15 | 122 | 2 | 355 | 10 | 60 | 235 | 79 | 381 |
|-----------|-----|----|-----|----|----|-----|---|-----|----|----|-----|----|-----|
| Block# | 36 | | | | | | | | | | | | |
| Index | | | | | | | | | | | | | |
| Tag | | | | | | | | | | | | | |
| Hit/Miss | | | | | | | | | | | | | |
| Tipo miss | | | | | | | | | | | | | |

Clock: 0
 Cell: 0
 Level: 0
 Row: 0
 Column: 0
[Avanti](#) [Indietro](#)

Cache

| Index | LRU | V Way 0 | Tag Way 0 | V Way 1 | Tag Way 1 |
|-------|-----|---------|-----------|---------|-----------|
| 0 | 0 | | | | |
| 1 | 0 | | | | |
| 2 | 0 | | | | |
| 3 | 0 | | | | |

[Torna alla home](#)

Figura 4.11. Simulazione

Infine, possiamo trovare l'opzione di visualizzare una vera e propria simulazione del corretto funzionamento di una cache. Completando con la medesima form riscontrabile nella generazione automatica degli esercizi, l'utente, una volta deciso di proseguire, non si vedrà tuttavia presentare una cache completa e edificata. Bensì, con questa funzionalità l'utente erigerà la tabella cella per cella, colonna per colonna, livello per livello, in maniera tale che possa essere conscio del perché un determinato dato si trovi in quella specifica posizione. Inoltre, potrà anche contare sulla presenza di una cache vera e propria, che si aggiornerà in base al protocollo LRU (Least Recently Used) una volta arrivati nella riga corrispondente al verificare se si è trattato di una hit (H) o di una miss (M), e di una tabella che mostrerà il livello a cui apparterrà una miss di capacità (Cap.) o di conflitto (Conf.) sottoforma di cache di tipo fully associative, così che possa risaltare all'utente la distanza che vige tra i due valori che hanno portato alla presenza di quella tipologia di miss.

n-way_associative2 word4 set2 vie

L1

| Address | 288 | 85 | 118 | 21 | 15 | 122 | 2 | 355 | 10 | 60 | 235 | 79 | 381 |
|-----------|-----|----|-----|----|----|-----|---|-----|----|----|-----|----|-----|
| Block# | 36 | 10 | 14 | 2 | 1 | | | | | | | | |
| Index | 0 | 2 | 2 | 2 | 1 | | | | | | | | |
| Tag | 9 | 2 | 3 | 0 | 0 | | | | | | | | |
| Hit/Miss | M | M | M | M | M | | | | | | | | |
| Tipo miss | L | L | L | L | | | | | | | | | |

Clock: 23

Cell: 23

Level: 0

Row: 3

Column: 4

Avanti

Indietro

Cache

| Index | LRU | V Way 0 | Tag Way 0 | V Way 1 | Tag Way 1 |
|-------|-----|---------|-----------|---------|-----------|
| 0 | 1 | 1 | 9 | | |
| 1 | 1 | 1 | 0 | | |
| 2 | 1 | 1 | 0 | 1 | 3 |
| 3 | 0 | | | | |

Torna alla home

Figura 4.12. Caso intermedio di un esempio di simulazione

Capitolo 5

Confronto con "Paracache"

Operando un confronto tra la nostra piattaforma ed una già vigente, specificatamente scegliendone una che presenta caratteristiche il più possibile simili alla nostra, sebbene siano comunque presenti funzionalità divergenti, si è optato di esaminare Paracache (<https://personal.ntu.edu.sg/smitha/ParaCache/Paracache/start.html>). Lo scopo di questo confronto è comparare costruttivamente due piattaforme aventi lo stesso scopo, ovvero quello di migliorare il processo di apprendimento grazie ad un'esperienza pratica.



Facendo riferimento direttamente dalla documentazione da loro fornita, "ParaCache è una raccolta di ambienti di lavoro per la mappatura della cache e la memoria virtuale supportato dalla visualizzazione dettagliata di ogni passaggio attraverso un'analisi compiuta passo dopo passo. L'obiettivo di ParaCache è quindi quello di fornire uno strumento completo per la simulazione della gestione della memoria, insieme ai dettagli del componente hardware che facilita il processo." Gli strumenti sono stati progettati in maniera da costruire i propri set di dati di input e controllare il processo di animazione (ad esempio, scegliendo di avanzare rapidamente, interrompere, mettere in pausa o riprendere la simulazione animata).

ParaCache supporta quattro schemi di mappatura della cache: mappatura diretta, completamente associativa, associativa di set a 2 vie e associativa di set a 4 vie; viene quindi a mancare in questo caso quel grado di personalizzazione che invece viene reso disponibile agli utenti della nostra piattaforma. "L'indirizzo di memoria è suddiviso in tre componenti: tag, indice e offset. L'indice corrisponde all'indice della tabella della cache, mentre il tag sarà l'identificatore univoco per determinare se il contenuto archiviato è il contenuto richiesto. La configurazione di tag, indice e offset sarà determinata dalla dimensione della cache (C), dalla dimensione della memoria (M), dai bit di offset (O) e dall'associatività (N) nella casella di configurazione."

Un'altra caratteristica distintiva tra ParaCache e altri simulatori disponibili, tra cui il nostro, è la simulazione dello "store instruction" utilizzando metodi di write-back e write-through. "Le informazioni vengono aggiornate nella cache e nel blocco di memoria nel metodo di scrittura. Il writeback aggiornerà la memoria principale solo quando il blocco nella cache viene sostituito; quindi, ci sarà un gap temporaneo di informazioni tra la cache e la memoria principale. Il writeback ha una maggiore efficienza in quanto non ha bisogno di accedere alla memoria principale ogni volta che si modificano i dati. Quando si ottiene un errore di scrittura, per cui l'indirizzo richiesto da scrivere non è disponibile nella cache al momento, ci sono due criteri per gestire il problema. Write on allocate porterà i dati nella cache e aggiornerà il contenuto, mentre Write around scriverà solo nella memoria principale."

Questa funzionalità consente all'utente non solo di comprendere lo schema di mappatura della cache, ma consente di confrontare la percentuale di successo e il costo hardware di ogni schema con varie dimensioni, il tutto rappresentato in modo grafico. Una maggiore associatività migliorerà il tasso di successo ma influirà negativamente sulla complessità dell'architettura. Una maggiore associatività aumenterà anche la miss-penalty, influenzando così negativamente il tempo medio di accesso alla memoria del sistema. Infine, vi è la funzionalità che si occupa di Virtual Memory e Paging, ambiti non affrontati nella nostra applicazione web. "In un sistema di grandi dimensioni, la memoria è divisa in frame di pagina e il processo accederà allo spazio di memoria nelle pagine virtuali. L'indirizzo virtuale specificato sarà suddiviso in pagina e offset a seconda dell'offset specificato nella configurazione. La pagina verrà quindi ricercata tramite TLB (Translation Look-aside Buffer) con lo stesso principio della Fully Associative Cache, per cui tutti i TLB Frame vengono confrontati con la pagina richiesta. Se la pagina ha gli stessi dati del frame in TLB, viene eseguito l'hit TLB. Altrimenti, la pagina continuerà a essere cercata nella tabella delle pagine. Page Table adotta un principio simile con la cache mappata diretta. La pagina richiesta verrà cercata in corrispondenza di un indice specificato nella tabella delle pagine. Se la pagina nella tabella delle pagine è valida, viene eseguito l'accesso alla tabella delle pagine. In caso contrario, i dati verranno recuperati dalla memoria secondaria perché si è verificato un errore di pagina. Se si verifica un hit, i dati della pagina verranno recuperati dalla memoria fisica con il rispettivo offset richiesto."

In maniera simile alle pagine di mappatura della cache, la memoria virtuale fornisce una casella di input delle istruzioni con un generatore di istruzioni casuali e una stringa di riferimento dell'indirizzo. Ciascuna delle pagine del simulatore mantiene statistiche come la percentuale di successo, la percentuale di errori e l'elenco delle istruzioni precedenti che fornisce all'utente un quadro generale del processo. Gli elementi architetturali coinvolti sono la stringa di riferimento dell'indirizzo, i bit di indirizzo virtuale e fisico, il TLB, la tabella delle pagine e lo spazio di memoria fisica e virtuale per ciascun processo.

"Il simulatore ParaCache consente quindi agli studenti di avere un certo grado di comprensione del processo passo dopo passo. ParaCache è costituito da 7 pagine Web indipendenti che sono: cache mappata diretta, cache completamente associativa, cache associativa a 2 vie, cache associativa a 4 vie, analisi della cache, memoria virtuale e knowledge base. Ciascuna interfaccia delle pagine di mappatura della cache contiene una casella di configurazione per determinare la dimensione della cache, la dimensione della memoria e i bit di offset. Viene fornita una casella di

input per ricevere la stringa di riferimento dell'indirizzo da eseguire, insieme a un generatore di istruzioni casuali. All'inizio della simulazione, l'utente deve specificare la configurazione della cache e le istruzioni. Quando l'utente avanza utilizzando il pulsante successivo, l'applicazione recupera un indirizzo dalla stringa, lo converte nel suo equivalente binario e visualizza i bit, che sono partizionati nei campi tag, blocco, insieme e parola. Una volta inviata un'istruzione, sarà suddivisa in Tag, Indice e Offset. A seconda del tipo di simulatore di cache, verrà eseguito il processo di ricerca. Se il tag richiesto viene trovato nella tabella della cache, si ottiene Cache HIT. In caso contrario, il risultato sarà cache MISS. Al termine di ogni istruzione, la casella della statistica verrà aggiornata con l'ultima istruzione eseguita. Gli utenti potranno anche avere un'analisi passo passo dello schema di mappatura con una maggiore comprensione dei vari compromessi nell'organizzazione della cache."

Paracache Direct Mapped Cache Fully Associative Cache 2-Way SA 4-Way SA Cache Type Analysis Virtual Memory Knowledge Base

Cache Type Analysis

Current Instruction (in Hex): **33**

List of Instructions (in Hex) | Split by comma: 1,10,5,0,1,45,1,70,9,3,5,2,1,56,1,17,5,36,5,44,1,6,1,7,5,2,5,7,1,1,34,1,17,1,43,1,41,5,38,5,75,5,20,1,75,1,30,1,46,1,24,5,16,5,6,1,12,5,27,1,46,1,9,43,1,58,5,42,1,34,5,7,1,19,5,44,1,55,1,37,1,43,5,69,1,78,1,51,5,18,1,3,5,4,1,54,5,51,5,71,1,74,1,14,5,14,5,34,1,35,1,49,1,74,5,16,5,56,5,7,5,61,5,46,1,9,1,40,5,51,1,32,5,76,5,52,5,69,5,74,1,32,1,42,5,...

Gen. Random Instructions Submit Next Instruction Fast Forward Reset

Cache Comparison

1. 2-Way Set Associative Cache[8]

Instruction Breakdown: 01 (2 bit) 100 (3 bit) 11 (2 bit)

Cache Table:

| Index | Valid | Tag | Data (Hex) | Dirty Bit |
|-------|-------|-----|-------------|-----------|
| 0 | 1 | 1 | B. B.W. 0-3 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | B. B.W. 0-3 | 0 |
| 2 | 0 | - | 0 | 0 |
| 3 | 1 | 1 | B. B.W. 0-3 | 0 |
| 4 | 1 | 1 | B. C.W. 0-3 | 0 |
| 5 | 0 | - | 0 | 0 |
| 6 | 0 | - | 0 | 0 |
| 7 | 0 | - | 0 | 0 |

2. Direct Mapped Cache[16]

Instruction Breakdown: 0 (1 bit) 1100 (4 bit) 11 (2 bit)

Cache Table:

| Index | Valid | Tag | Data (Hex) | Dirty Bit |
|-------|-------|-----|------------------|-----------|
| 0 | 0 | - | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | BLOCK 1 WORD 0-3 | 0 |
| 2 | 0 | - | 0 | 0 |
| 3 | 0 | - | 0 | 0 |
| 4 | 0 | - | 0 | 0 |
| 5 | 0 | - | 0 | 0 |
| 6 | 0 | - | 0 | 0 |
| 7 | 0 | - | 0 | 0 |
| 8 | 1 | 0 | BLOCK 8 WORD 0-3 | 0 |
| 9 | 0 | - | 0 | 0 |
| 10 | 0 | - | 0 | 0 |
| 11 | 1 | 0 | BLOCK 9 WORD 0-3 | 0 |
| 12 | 1 | 0 | BLOCK C WORD 0-3 | 0 |
| 13 | 0 | - | 0 | 0 |
| 14 | 0 | - | 0 | 0 |
| 15 | 0 | - | 0 | 0 |

Figura 5.1. Interfaccia di un esempio di esercizio della funzionalità “Cache type analysis” di Paracache.

Nonostante la mancanza di funzionalità riguardanti la Virtual Memory e la simulazione dello store instructions, la nostra piattaforma può comunque vantare anch'essa delle esclusive e, rispetto ad alcuni ambiti presenti in Paracache, anche di aver apportato migliorie. Partendo con il descrivere cosa è presente rispetto a Paracache, nella nostra applicazione web è possibile trovare la possibilità di allenarsi e mettersi alla prova non solo tramite le simulazioni, ma tramite esercizi le cui correzioni sono mirate e dettagliate, sottoponendosi quindi in prima persona al completamento di una cache anzichè assistere al riempimento meccanico delle tabelle, offrendo quindi un'esperienza più personale. Inoltre, il come vengono gestite le cache dalla nostra parte sembra essere molto più incentrato sul cercare di essere il più possibile user-friendly. Infatti le tabelle rappresentanti le cache non vengono riempite riga per riga senza ricevere un vero e proprio feedback visivo da parte dell'utente, che quindi dovrà scandagliare ciascuna tabella in cerca del nuovo dato inserito e potrebbe anche mostrare difficoltà se non avvezzo alla presenza di tutte quelle informazioni a schermo. Al contrario, nella nostra implementazione di una simulazione del funzio-

namento di una cache, le tabelle vengono riempite cella per cella, ogni passaggio viene giustificato agli occhi dell'utente sia mediante una evidenziazione del dove ci troviamo e quali celle sono state modificate, sia presentando scenari tali da far capire all'utente del perchè ci si è trovati in una tale situazione, come quando sono presenti ad esempio tipologie di miss particolari, altra caratteristica non trattata e quindi non presente in Paracache.

Capitolo 6

Conclusioni

In questa relazione è stato descritto il lavoro svolto durante l'attività di tirocinio, inizialmente presentando la necessità di un'applicazione web che permette di generare automaticamente e correggere esercizi di Architettura degli elaboratori inerenti alle cache sfruttando un unico canale, per poi ripercorrere le principali fasi e scelte affrontate.

L'aver realizzato la piattaforma con un approccio modulare ed estensibile, principalmente grazie all'utilizzo della programmazione orientata agli oggetti mediante l'utilizzo di classi, è da considerare come un vantaggio tecnico fondamentale. In tal modo sarà reso facile e possibile attuare future modifiche, aggiunte e nuove implementazioni, che andranno dunque ad ampliare le funzionalità e ad evolvere la struttura dell'applicazione.

Il lavoro svolto fino ad ora ha prodotto un servizio pronto ad interfacciarsi con le richieste iniziali descritte nei paragrafi precedenti; tuttavia, mancano ancora delle possibili "estensioni" che forniscano alle varie tipologie di utenti altre funzionalità o che arrivino persino ad ampliare e migliorare la piattaforma stessa. Nel prossimo paragrafo, quindi, vengono espressi alcuni percorsi o semplici spunti da seguire per continuare ad elevare l'utilità di questo sistema.

6.1 Difficoltà incontrate

Non sono state incontrate difficoltà particolarmente impegnative nel corso dello svolgimento della tesi. Spesso, infatti, queste riguardavano mancanze inerentemente ai linguaggi di programmazione, framework e motori di template utilizzati specificamente per la realizzazione dell'applicazione web, colmate prevalentemente da ricerche di compendi e soluzioni a problematiche specifiche.

Tuttavia, ci sono stati alcuni ostacoli incontrati degni di nota, come ad esempio la necessità di rimanere nella stessa pagina web, come nel caso della simulazione. Infatti, nella circostanza del primo accesso alla pagina rappresentante la cache sottoforma di tabella, i dati per costruirla vengono presi dalla form della pagina precedente. Inizialmente però quando si preme per la prima volta il pulsante "Avanti", anziché far comparire la cella successiva, appariva invece la pagina di errore catturato dal debugger. Infatti, la pagina non aveva più i mezzi per costruire la tabella, perché la pagina web precedente non era quella contenente la form. E' stato necessario quindi

modificare il codice, controllando che qualora fosse stata la prima visita alla pagina web, si sarebbe dovuto prendere normalmente le informazioni dai campi della form, per poi essere salvati questi mediante la funzione `json.loads()`; mentre qualora si fosse trattato di una visita successiva, si sarebbero ripresi dalla funzione `json.dumps()`.

```
args = request.form

if not args.get('params'):

    # ... si prendono i dati dalla form
    # grazie alla funzione args.get(...)
else:
    lista_dati = json.loads(args.get('params'))

# ...

params = json.dumps([lista_dati])
```

Un'altra difficoltà che mi ha messo a dura prova risiede nel gestire una cache che possiede uno stato iniziale. Infatti, l'introduzione a questa nuova casistica ha generato la necessità di variare innanzitutto il form riguardo la richiesta di riempimento dati da parte dell'utente. Si è dovuto quindi gestire una tabella editabile in cui si sarebbe dovuta aggiungere riga su riga tutte le informazioni necessarie. Dopodiché è stato il turno di modificare l'algoritmo che si utilizzava per costruire la cache, introducendo la possibilità che esistesse uno stato iniziale su cui bisognava prestare particolare attenzione, e di dover introdurre anche la costruzione di quello che poi sarebbe stata la cache finale, presenze queste che hanno inevitabilmente inciso anche sulla costruzione dell'algoritmo che si occupa invece di correggere la cache, sebbene in questo caso la loro influenza si è dimostrata essere meno incisiva, non avendo variato in modo determinante la logica e l'ordine al suo interno. Tuttavia, tramite controlli mirati e l'efficiente gestione delle tabelle rappresentanti sia la cache iniziale che la cache finale si è potuto superare anche questo ostacolo.

```

def riempicache(cache_table):
    # ...

    elif init != {} and cache_table.get_lvlnit() - 1 == 1:

        if str(data[1][2][i].get_value()) not in
stor_init[data[1][1][i].get_value()]:

            stor_init[data[1][1][i].get_value()].append(str(data[1][2][i].get_value()))

            #PROBLEMA (devo controllare storico)
            data[1][4][i] = fasi.TipoMiss("L")

        elif str(data[1][2][i].get_value()) in
stor_init[data[1][1][i].get_value()] and str(data[1][2][i].get_value()) not in
stor_init[data[1][1][i].get_value()][-cache_table.get_ways()[1]:]:

            stor_init[data[1][1][i].get_value()].append(str(data[1][2][i].get_value()))

            n_way = cache_table.get_ways()[1]

    # ...

```

6.2 Future migliorie possibili

6.2.1 Pagina di login

Una prima possibile miglioria che senz'altro è da ritenersi valida consta nel creare una pagina di login vera e propria, aggiunta che dovrà necessariamente includere anche la gestione e la manutenzione di un database. Quest'ultimo avrà il compito di conservare al suo interno le credenziali dei vari utenti, da intendersi come ad esempio l'email istituzionale e la password, seguite dal tipo di autorizzazione che avrà tale profilo, tenendo conto, nel caso, dell'email stessa. Queste autorizzazioni incideranno sull'abilitazione che avrà l'utente sulle varie funzionalità rese disponibili; nello specifico se l'email istituzionale apparterrà ad un docente, questo potrà accedere alla funzionalità che avrà il compito di generare automaticamente esercizi, mentre se l'email istituzionale apparterrà allo studente, questo potrà usufruire della correzione degli esercizi e della simulazione della cache. Un caso specifico inoltre verrà ricoperto nel caso in cui l'utente registrato dovrà ricoprire la carica di amministratore. Tale scenario comporterà l'assegnazione del grado di autorizzazione più alto e quindi l'accesso di tutte le funzionalità ed eventualmente anche l'accesso alla lista completa degli utenti.

Per creare ed implementare un sistema di registrazione e login, si consiglia di scrivere le varie componenti in PHP utilizzando MySQL.

Inoltre, si è pensato anche alla possibilità in futuro di includere sempre all'interno del database di informazioni inerenti alla classe di appartenenza di un utente studente e ad un dato che sottolineerà l'andamento nel risolvere esercizi sulle cache. Si potrà quindi ad esempio mostrare la media dei suoi punteggi complessivi, rapportabile quindi alla media complessiva della classe di appartenenza.

È tuttavia necessario prima di tutto inserire tra le pagine web costruite all'interno del progetto crearne anche una che permetta la registrazione dell'utente, ovvero una pagina in cui verranno richiesti dati all'utente coerenti con un background universitario, per poi inserirle all'interno del database dopo aver constatato la validità di tali informazioni, con annesso il grado di autorizzazione scaturito.

6.2.2 Ampliare casistiche errori

Quando si è discusso riguardo alla correzione degli esercizi, è stata presentata la possibilità da parte dell'utente di ricevere commenti mirati riguardo agli errori commessi. Questa tipologia di feedback, tuttavia, è stata introdotta mediante alcuni esempi di errori tra i più comuni riscontrati, come ad esempio l'inversione tra l'index ed il tag durante i calcoli. Il focus principale, infatti, era il porre le basi per questo tipo di esperienza di correzione personalizzata, per poi sfociare in un possibile studio più accurato e completo riguardo le casistiche di errori più comuni o che comunque valga la pena evidenziare. La volontà, quindi, sarebbe quella di far emergere scenari ben più dettagliati che poggino proprio su queste basi e che le rendano più salde e che portino ad un deciso miglioramento di questo ambito.

6.2.3 La cache iniziale influenza la presenza di miss di capacità e di conflitto

Il piano iniziale per generare una lista di indirizzi tale da influenzare l'intera cache nell'avere un particolare tipo di miss scelto dall'utente era approdato in un primo momento nel dare origine in maniera randomica a tale lista. In tal modo si sarebbe proceduto nel testare l'elenco ottenuto edificando da esso la relativa cache e si sarebbe osservato se questa possedesse o meno la tipologia di miss voluta. Qualora non fosse presente, la lista sarebbe stata scartata e se ne sarebbe creata una nuova, e così via fino a quando non si sarebbe ottenuto un responso dai test positivo.

Si è tuttavia preferito non adottare questo approccio, in quanto in alcuni casi si sarebbe mostrato come altamente inefficiente, prediligendo invece di costruire "artificialmente" in modo premeditato e calcolato l'elenco, lasciando al caso solamente quegli aspetti che, in fin dei conti e con le dovute garanzie, non avrebbero influito negativamente sul risultato (es. i valori degli indirizzi, la quantità di ripetizioni dei valori presenti etc.).

Tuttavia, un ulteriore passo in avanti sarebbe stato raggiunto se all'interno dell'algoritmo così costruito, oltre a tutti i controlli del caso, si fosse permesso di specificare, oltre al livello in cui il tipo di miss voluto sarebbe apparso (scelta già implementata), se tale presenza dipendesse o meno anche da uno stato iniziale della cache, laddove quindi nel calcolo della "distanza" tra i due valori che lo vanno a generare, questa dipenderà anche dagli accessi già presenti proprio nella cache iniziale.

Bibliografia

- [1] A.W. Burks, H.H. Goldstine e J. Von Neumann, Discussione preliminare sul progetto logico di un dispositivo elettronico di calcolo”, 1946
- [2] David A. Patterson, John L. Hennessy, “Computer Organization and Design, The hardware/software interface 5th Edition, Morgan Kaufmann, 2014
- [3] David A. Patterson, John L. Hennessy, “Struttura, organizzazione e progetto dei calcolatori. Interdipendenza tra hardware e software”, Jackson Libri, 2000
- [4] PARACACHE: Educational Simulator for Cache and Virtual Memory Aryani Paramita, Smitha Kavallur Pisahrath Gopi, School of Computer Science and Engineering, Nanyang Technological University
- [5] <https://flask.palletsprojects.com/en/2.2.x/>
- [6] https://www.tutorialspoint.com/flask/flask_application.html

