Alma Mater Studiorum · Università di Bologna

SCUOLA DI SCIENZE

Corso di Laurea Triennale in Informatica

Tecniche di deep learning per il riconoscimento di errori nel codice

Relatore: Chiar.mo Prof. Maurizio Gabbrielli Presentata da: Matteo Vannucchi

Sessione I Anno Accademico 2021-2022

Abstract

Il ruolo dell'informatica è ormai diventato chiave del funzionamento del mondo moderno in progressiva digitalizzazione di ogni singolo aspetto della vita dell'individuo. Con l'aumentare della complessità del codice e delle dimensioni dei progetti, il rilevamento di errori diventa sempre di più un'attività difficile e lunga. Meccanismi di analisi del codice sorgente tradizionali sono esistiti fin dalla nascita dell'informatica stessa, e il loro ruolo all'interno della catena produttiva di un team di programmatori non è mai stato cosi fondamentale come lo è tuttora. Questi meccanismi di analisi però non sono esenti da problematiche: il tempo di esecuzione su progetti grandi e la percentuale di falsi positivi possono infatti diventare un grosso problema. Per questi motivi meccanismi fondati su Machine Learning, e più in particolare Deep Learning, sono stati sviluppati negli ultimi anni. Questo lavoro di tesi si pone quindi l'obbiettivo di esplorare e sviluppare un modello per il riconoscimento di errori in un qualsiasi file sorgente scritto in linguaggio sia C sia C++.

Indice

1	Intr	oduzio	one teorica	7
	1.1	Albero	o di sintassi astratta	7
	1.2	Code2	2Vec	8
		1.2.1	Struttura del modello	10
2	Dat	aset		11
	2.1	Datas	et originale	11
	2.2	Analiz	zzatori di codice statici	12
		2.2.1	Analisi a livello di progetto	13
		2.2.2	Analizzatori utilizzati	13
	2.3	Utilizz	zo efficace di processori multicore	14
	2.4	Prima	fase: generazione dei report degli errori	14
	2.5	Secon	da fase: aggregazione dei report degli errori	16
		2.5.1	Parsing dei report	16
		2.5.2	Normalizzazione	17
		2.5.3	Aggregazione dei report	18
	2.6	Terza	fase: associazione tra errore e codice	18
		2.6.1	Alberi di sintassi astratta	21
		2.6.2	Generazione e parsing degli AST	23
		2.6.3	Contesto di una funzione	23
		2.6.4	Esempio di risultato finale	25
	2.7	Quart	a fase: Generazione degli AST-context	26

INDICE

		2.7.1	AstMiner	26
		2.7.2	Generazioni vocabolari per i token e per i path	27
	2.8	Risult	ato finale della generazione	29
		2.8.1	Estrazione di frammenti di codice senza errori	30
3	Il n	nodello	predittivo	31
	3.1	Strutt	ura	31
		3.1.1	Struttura degli input	32
		3.1.2	Gestione cambiamenti della forma	33
		3.1.3	Classificazione	34
		3.1.4	Regressione	35
	3.2	Sbilan	ciamento del dataset	35
		3.2.1	Loss pesata	36
		3.2.2	Oversampling	37
		3.2.3	Riduzione numero di classi	38
	3.3	Addes	tramento	40
		3.3.1	Overfitting	41
		3.3.2	Metriche utilizzate	42
	3.4	Risult	ati	44
		3.4.1	Risultati dati dal test dataset	44
		3.4.2	Risultati dati su codice creato al momento	44
	3.5	Ulterio	ore architettura per la classificazione provate	44
	3.6	Utilizz	30	45
4	Con	clusio	ni	46
	4.1	Possib	ili migliorie	46
\mathbf{B}^{i}	ibliog	rafia		47

Elenco delle figure

Struttura del modello	6
Struttura del modello utilizzato	6
Esempio di albero di sintassi astratta	9
Struttura del modello Code2Vec	10
La struttura della directory di un progetto del dataset iniziale	12
Numero di errori generati da ogni analizzatore	16
Numero di errori aggregati ottenuti in variazione del numero n di occor-	
renze minime	19
Trade-off che avviene tra la dispersività e la quantità di informazioni.	
Selezionando tanto codice avremo molte informazioni codificate ma au-	
menterà, allo stesso tempo, la dispersività, mentre selezionandone poco	
avremo poca dispersività ma potremmo perdere informazioni chiave. Le	
due linee rosse indicano un punto di bilanciamento tra i due.	20
Esempio di albero di sintassi astratta	22
Grafo delle dipendenze di tipo per lo Snippet 2.3	25
Dimensione dei vocabolari dei token	28
Struttura astratta del modello utilizzato	32
Figura che mostra quanto il dataset sia sbilanciato sia verso la classe	
dell'assenza di errori sia internamente fra le classi di errori	36
Comparazione tra riduzione a $k = 5$ e $k = 2$ classi	39
Esempio di modello in stato di overfitting, underfitting e ottimale	41
	Esempio di albero di sintassi astratta

121 121	$T \cap T \cap T$		FIGURE
P.L.P.	~	1161.16	HILTIKE.

3.5	Divergenza	fra	loss nel	validation	e train	set								4	2
ა.ა	Divergenza	па	ross ner	vanuation	e tram	set									4

Elenco delle tabelle

2.1	Tabella delle diverse nomenclature per l'errore 'memory leak'	17
2.2	Tabella che mostra come un determinato errore di un analizzatore potrebbe	
	corrispondere a più forme normalizzate	17
2.3	Tabella riassuntiva degli errori estratti con la loro frequenza	30

Introduzione

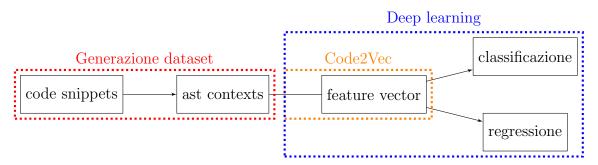


Figura 1: Struttura del modello

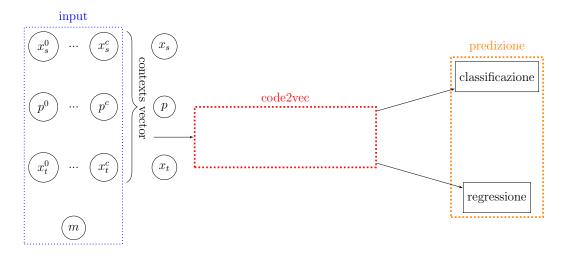


Figura 2: Struttura del modello utilizzato

Capitolo 1

Introduzione teorica

Nel seguente capitolo verranno introdotte le basi teoriche utili alla comprensione del presente lavoro. In particolare vedremo prima gli alberi di sintassi astratta, utilizzati per la generazione del modello, e poi sommariamente il modello Code2Vec, introdotto per la prima volta nella ricerca [1], posto alla base del modello utilizzato che verrà discusso nel Capitolo 3. Fondamenti di *Machine Learning* e *Deep Learning* non saranno invece trattati.

1.1 Albero di sintassi astratta

Un albero di sintassi astratta, in breve ast (dall'inglese abstract syntax tree), è una rappresentazione ad albero della struttura sintattica astratta di un testo, nel nostro caso del codice sorgente. Queste strutture sono spesso generate da parser specifici e vengono utilizzate come rappresentazione intermedia del programma in un processo di compilazione. In maniera più formale, un albero di sintassi astratta per un frammento di codice C è una tupla del tipo:

$$(N, T, X, s, \delta, \phi)$$

dove N è l'insieme dei nodi non terminali, T l'insieme dei nodi terminali, X un insieme di valori, s la radice, δ la funzione che associa ad'un non terminale la lista di nodi figli e ϕ la funzione che associa ad'un terminale un valore.

Possiamo vedere un esempio di albero prendendo il frammento di codice nello Snippet 2.1 scritto in uno pseudo-linguaggio. Un possibile albero di sintassi astratta per questo frammento di codice è quello indicato in Figura 2.5. Come si può vedere l'ast rappresenta in modo efficace la struttura completa del codice, andando ad individuare e distinguere elementi come:

- Il corpo, la *signature* e il valore di ritorno della funzione.
- La dichiarazione della variabile 'total' e il blocco del for.
- I componenti del costrutto *for*: il corpo, la condizione, l'inizializzazione e lo step della variabile di controllo.

Snippet 1.1: Frammento di codice che calcola la somma dei valori in un vettore

```
void foo(int[] array){
   int totale = 0;
   for(int i = 0; i < array.length; i++){
      totale = totale + array[i]
   }
   return totale;
}</pre>
```

1.2 Code2Vec

Il modello Code2Vec, sviluppato nella ricerca [1], ha come obbiettivo la rappresentazione di un code snippet, di lunghezza variabile, come un vettore di lunghezza fissa. Questa operazione di trasformazione viene detta embedding. Una volta effettuata questa trasformazione il vettore può essere poi utilizzato per ulteriori task come la predizione del nome

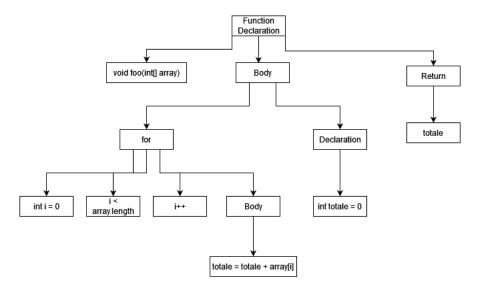


Figura 1.1: Esempio di albero di sintassi astratta

del metodo, come studiato nel articolo, o, come nel caso di questo lavoro, la predizione di errori.

A differenza di altri modelli per la generazione di un *embedding* del codice, questo metodo fa utilizzo di *Deep Learning*, in particolare attraverso l'utilizzo di un meccanismo di attenzione. Prima di poter descrivere la struttura del modello bisogna introdurre il concetto di *ast contexts*:

Definizione 1 (Ast context) Dato un albero di sintassi astratta, definiamo con ast context le triple della forma:

$$(x_s, p, x_t)$$

dove p rappresenta un cammino fra due nodi terminali nell'albero, mentre x_s e x_t rappresentano i valori del nodo d'inizio e di fine, cioè $x_s = \phi(p_0)$ e $x_t = \phi(p_k)$, dove k è la lunghezza del cammino.

Per la rappresentazione del codice verrà utilizzato un insieme $B = \{b_1, ..., b_n\}$ di ast context.

1.2.1 Struttura del modello

In Figura 1.2 possiamo visualizzare la struttura alla base del modello di Code2Vec. Come si può notare ci sono quattro componenti fondamentali:

- L'input costituito da un insieme di context vectors ottenuti tramite l'embedding degli ast contexts.
- Un dense layer per ogni vettore che ne riduce le dimensioni e ne combina i valori.
- Un meccanismo di attenzione che impara a combinare i multipli *context vectors* in un unico vettore chiamato *code vector*.
- Uno strato finale di classificazione. Questa componente verrà modificata poi nel modello utilizzato in questo lavoro.

Il meccanismo di attenzione è la chiave del funzionamento di questo modello, infatti, attraverso dei pesi imparabili, effettua una media pesata dei *context vectors* riducendoli ad'un unico vettore. In questo modo il modello è in grado d'imparare quanta importanza (o per l'appunto attenzione) dare ad'ogni singolo vettore.

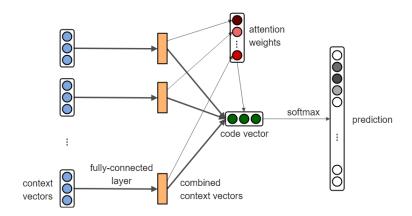


Figura 1.2: Struttura del modello Code2Vec

Capitolo 2

Dataset

In questo capitolo tratteremo la generazione del dataset posto alla base del modello che andremo a creare poi nel Capitolo 3. In prima istanza vedremo la versione originale utilizzata e poi come è stata migliorata tramite l'utilizzo di ulteriori analizzatori per aumentarne la precisione delle rilevazioni, riducendone il numero di falsi positivi. In un secondo momento verrà esposto come le rilevazioni degli analizzatori statici sono utilizzate per la associazione tra un code snippet e il relativo errore, infine come da quest'ultimo venga ricavato il codice in formato di ast context vector.

2.1 Dataset originale

Come detto in precedenza questo dataset non è stato generato partendo da zero, ma facendo riferimento al dataset creato da [3]. Il dataset è composto da circa 3000 progetti di GitHub, scritti in linguaggi C e C++, che rispettano due requisiti: hanno una licenza ridistribuibile e hanno almeno 10 stelle. Il secondo requisito serve per garantire che i progetti all'interno del dataset soddisfino degli standard di qualità, infatti come precedenti studi hanno mostrato (come ad esempio [6]) si può utilizzare il numero di stelle su GitHub come un proxy per la qualità del codice stesso.

Il dataset contiene per ogni progetto una serie di analisi effettuate: l'analisi di Do-



Figura 2.1: La struttura della directory di un progetto del dataset iniziale

xygen che estrae le coppie codice-commento e l'analisi di Infer ¹ che produce un report di analisi statica degli errori. L'analisi di Doxygen è stata scartata, in quanto non utile allo scopo di questo lavoro. In Figura 2.1 si può vedere la struttura tipica di uno dei circa 3000 progetti presenti. Come si può notare, ogni directory contiene un Makefile necessario per l'esecuzione corretta di alcuni analizzatori.

2.2 Analizzatori di codice statici

Un'analizzatore di codice è un programma che prende in input uno o più file e genera un report degli errori, cioè una lista di coppie del tipo <Errore, Posizione>, spesso in forma di file testuale. Di questi analizzatori ne esistono due macro categorie: statici e dinamici. Gli analizzatori statici sono programmi che effettuano controlli solo sul codice a livello testuale e che quindi non eseguono in nessuna maniera il codice. Gli analizzatori dinamici sono invece analizzatori più complessi che effettuano controlli a run-time, andando quindi ad'eseguire il codice stesso.

¹Infer è un analizzatore di codice statico

Gli analizzatori non sono però perfetti, infatti nell'insieme degli errori trovati si possono spesso trovare dei falsi positivi: frammenti di codice segnalati come erronei che in realtà non presentano nessun tipo di problema.

2.2.1 Analisi a livello di progetto

La maggior parte degli analizzatori statici, inoltre, è in grado di lavorare a livello di progetti, andando a risolvere correttamente gli *include* (nel caso di C e C++) e generando un output più significativo. Alcuni di questi, per far ciò, hanno bisogno di un file chiamato compilation database che mantiene informazioni sulla compilazione dei file del progetto. Per soddisfare questo requisito esistono strumenti appositi che utilizzano il Makefile per generarlo, nel caso di questo lavoro è stato utilizzato un programma chiamato Bear.

2.2.2 Analizzatori utilizzati

Come analizzatori sono stati utilizzati i seguenti quattro:

- L'analizzatore Cppcheck che ha tra i suoi punti di forza il minimizzare il numero di falsi positivi.
- GCC che, oltre ad'essere un compilatore, ha anche funzionalità per l'analisi statica dei programmi attraverso il parametro -fanalyzer.
- Il compilatore Clang, che attraverso un suo tool chiamato Clang-Check, è in grado di effettuare analisi statiche.
- L'analizzatore Infer il cui dataset è già dotato delle analasi.

Non sono stati usati analizzatori dinamici, questo perché il loro utilizzo in modo automatizzato è un'operazione estremamente complicata e al di fuori della portata di questo lavoro; infatti quasi tutti i programmi prendono dei parametri o degli input durante l'esecuzione, ma fornire questi dati in modo consistente, sensato per il programma e in modo automatizzato è praticamente impossibile.

L'utilizzo di essi potrebbe però portare a risultati molto interessanti poiché parte dei falsi positivi degli analizzatori statici deriva dal non poter decidere se frammenti di codice sono o non sono eseguiti e di conseguenza devono analizzarli tutti. Può infatti succedere che l'analizzatore statico riferisca errori presenti in codice mai eseguito mentre, in questo caso, quello dinamico, correttamente, non lo riferirebbe.

2.3 Utilizzo efficace di processori multicore

L'ultimo argomento da discutere prima di illustrare i passaggi della generazione del dataset, è il tempo di esecuzione. Vista la mole di progetti e le loro dimensioni non irrilevanti, se eseguissimo in modo naive la generazione del dataset, avremmo tempi di analisi che potrebbero estendersi a periodi di più giorni. Dal momento che il processore a disposizione è multicore, è stato deciso di ridurre i tempi di esecuzione delle fasi della generazione sfruttando appieno questa caratteristica. Python attraverso la sua libreria multiprocessing permette infatti di eseguire la computazione in processi diversi, andando a ridurre drasticamente il tempo delle operazioni. Quindi tutte le operazioni di seguito descritte, anche non facendone più menzione, saranno eseguite in questa modalità.

2.4 Prima fase: generazione dei report degli errori

La prima fase della generazione del dataset consiste quindi nell'utilizzare i tre analizzatori scelti per generare ulteriori report degli errori, in particolare:

• Per eseguire l'analizzatore di GCC vengono prima raccolti tutti i file sorgenti del progetto, cioè tutti quei file con estensione '.c', '.cpp' o '.h'. Una volta fatto ciò viene eseguito il seguente comando:

\$ qcc -fanalyzer -Wall <files> 2>qcc-buqs.txt

2.4. PRIMA FASE: GENERAZIONE DEI REPORT DEGKIAHRIROBO 2. DATASET

Il prodotto di questo comando sarà un unico file contenente tutti gli errori e la loro posizione indicata con il percorso relativo del file e il numero sia della riga sia della colonna.

• Clang-check invece può essere eseguito su una cartella occupandosi lui di trovare i file da analizzare. Non viene però utilizzato in questa modalità per una motivazione principale: al posto di utilizzare il percorso assoluto o relativo di un file, clang-check utilizza solamente il nome di questo. Può succedere però che in grandi progetti si abbiano file chiamati uguali ma in cartelle diverse e quindi la loro distinzione sarebbe impossibile. Per risolvere questo problema viene eseguito individualmente su ogni file tramite il comando:

\$ clang-check --analyze -p compile_commands.json <file>

Gli output generati dall'esecuzione di questi comandi vengono poi processati andando a sostituire i nomi dei file con il loro percorsi relativi, infine sono uniti tutti insieme. Come si può notare viene utilizzato un file chiamato compile commands.json che è il file che è richiesto da certi analizzatori statici, come già detto nella sottosezione 2.2.1.

• Per finire viene poi eseguito cppcheck che invece non ha bisogno di nessun aggiustamento e si può eseguire direttamente su tutta la cartella contenente i sorgenti con il seguente comando:

\$ cppcheck < cartella_sorgenti> --output-file=cppcheck-bugs.txt

In Figura 2.2 possiamo vedere quanti errori sono stati generati da ogni singolo analizzatore.

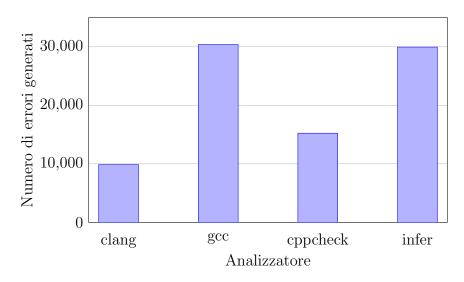


Figura 2.2: Numero di errori generati da ogni analizzatore

2.5 Seconda fase: aggregazione dei report degli errori

Dopo la prima fase, descritta nella sezione precedente, avremo come risultato quattro report di errori per ogni progetto in file separati. Questi report si distinguono per due caratteristiche principali: la struttura del file e la nomenclatura degli errori. Per poter andare ad utilizzare questi risultati e fare quindi l'aggregazione di essi, dovremo effettuare due trasformazioni: un parsing e una normalizzazione.

2.5.1 Parsing dei report

Il parsing è l'analisi di un dato in forma testuale per identificarne le sue componenti principali dove, in questo caso, sono la tipologia di errore e la sua posizione. Nel nostro caso è possibile eseguire il parsing tramite delle specifiche regex che, avendo diversi formati di file, saranno diverse per ognuno degli analizzatori. Il risultato del parsing sono quindi tanti record nella forma $\langle errore, posizione \rangle$, dove la posizione indica sia il percorso del file sia la riga e la colonna dell'errore.

2.5.2 Normalizzazione

Per *normalizzazione* si intende il processo di uniformare ad'un unico spazio di valori i dati forniti. Questo fase è fondamentale poiché i vari analizzatori forniscono lo stesso tipo di errore sotto nomi diversi. Per fare un esempio possiamo guardare la Tabella 2.1 che riassume le diverse nomenclature per il tipo di errore 'memory leak'.

Forma normalizzata	Infer	Clang	Cppcheck	GCC
Memory leak	MEMORY_LEAK	unix.Malloc,	memleak,	Wanalyzer-
			memlea-	malloc-leak
			kOnRealloc,	

Tabella 2.1: Tabella delle diverse nomenclature per l'errore 'memory leak'

Notiamo inoltre un concetto fondamentale: analizzatori diversi producono analisi a granularità diverse. Si può osservare granularità maggiore, per il tipo di errore 'Memory leak', da parte di Cppcheck e Clang nella Tabella 2.1. Infatti tutti e due definiscono più tipologie di errori che però, per convezione di questo progetto, vengono raggruppate in un'unica macro categoria. Al contrario ci sono invece casi in cui un analizzatore non ha sensibilità sufficiente per distinguere fra due o più categorie di errori, in questa situazione un errore di quel tipo viene normalizzato in un errore per ogni categoria che potrebbe rappresentare, si può vedere ciò nella Tabella 2.2. Nella eventualità quindi che Clang riferisca un errore di tipo 'unix.Malloc', dopo la fase di normalizzazione avremo due errori nella stessa posizione: uno di tipo 'Memory leak' e uno di tipo 'Use after free'.

Forma normalizzata	Clang
Memory leak	unix.Malloc,
Use after free	unix.Malloc,

Tabella 2.2: Tabella che mostra come un determinato errore di un analizzatore potrebbe corrispondere a più forme normalizzate

Per effettuare la normalizzazione è stata quindi sviluppata una tabella che associa ad ogni forma normalizzata degli errori le forme definite dagli analizzatori usati. Questa tabella è stata poi utilizzata come dizionario per convertire le tipologie di errori.

2.5.3 Aggregazione dei report

Una volta definite le trasformazioni da effettuare possiamo introdurre l'effettivo argomento di questa sezione, cioè l'aggregazione dei quattro file prodotti dagli analizzatori. Il processo di aggregazione permette di generare un unico report finale degli errori, andando a selezionare soltanto gli errori che sono stati individuati da almeno n analizzatori. Modificando il parametro n andremo, di conseguenza, a modificare la precisione e la dimensione del dataset nel seguente modo:

- Ponendo n=1 avremo la dimensione massima del dataset, in cui ogni singolo errore riportato viene mantenuto, a scapito però di un numero di falsi positivi più grande. Notiamo comunque, e questo vale per tutti i valori di n, che nel caso di errori duplicati ne viene sempre inserito solo uno.
- Ponendo n=2 avremo un bilanciamento fra precisione e dimensione del dataset. Vengono infatti selezionati tutti gli errori riferiti da almeno due analizzatori.
- Ponendo n > 2 invece il numero di errori selezionato diventa così basso che renderebbe difficile addestrare il modello, il numero di falsi positivi però diminuisce di conseguenza.

Si può vedere in modo più chiaro come al variare del valore di n cambi il numero di errori ottenuti in Figura 2.3. Nel caso di questo lavoro sono stati utilizzati dataset sia derivanti dal porre n = 1 sia dal porre n = 2.

2.6 Terza fase: associazione tra errore e codice

Lo scopo di questa fase è quello di mappare la posizione di ogni singolo errore ad un determinato *code snippet*. Prima di far ciò va definito però a che livello eseguire le

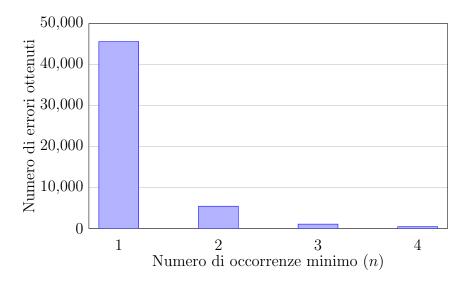


Figura 2.3: Numero di errori aggregati ottenuti in variazione del numero n di occorrenze minime

analisi e quindi le successive predizioni del modello. Le possibili strade che si possono intraprendere sono:

- A livello di file. Facendo ciò, dato un errore, il code snippet che associamo è il codice sorgente del intero file. Questo metodo ha due vantaggi principali: la semplicità e la quantità d'informazioni codificate. Ha però anche una serie di svantaggi: per il modello potrebbe essere troppo dispersivo per file grandi e, dal momento che un singolo file è probabile che contenga più errori, il modello dovrebbe restituire sequenze di predizioni.
- A livello di funzione. In questo caso si associa all'errore il blocco della funzione che lo racchiude. Il beneficio di ciò è la riduzione drastica del frammento di codice, rendendo più chiare le relazioni tra i vari elementi del codice e il tipo di errore.
- A livello di riga, in cui ad un dato errore associamo come code snippet solo la riga stessa. In questo caso la dispersione sarà minima ma allo stesso tempo lo sarà la quantità d'informazioni a disposizione.

In Figura 2.4 possiamo notare il trade-off che avviene tra l'aumento della dimensione del code snippet e la quantità d'informazioni da esso incapsulata.

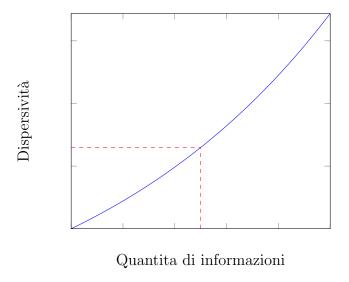


Figura 2.4: *Trade-off* che avviene tra la dispersività e la quantità di informazioni. Selezionando tanto codice avremo molte informazioni codificate ma aumenterà, allo stesso tempo, la dispersività, mentre selezionandone poco avremo poca dispersività ma potremmo perdere informazioni chiave. Le due linee rosse indicano un punto di bilanciamento tra i due.

Nel lavoro svolto è stato scelto di eseguire le analisi a livello di funzione, andando però ad aumentare il quantitativo d'informazioni a disposizione aggiungendo un contesto della funzione (la cui definizione verrà data in seguito nella sottosezione 2.6.3). Facendo questa scelta, è possibile approssimare il problema ipotizzando che in una data funzione ci sia massimo un solo errore, rendendo quindi l'architettura del modello finale più semplice. Una volta determinato il livello a cui svolgere le analisi possiamo tornare al problema principale: estrarre il codice della funzione che racchiude l'errore. Nonostante questo possa sembrare un problema semplice di analisi testuale vedremo come, in realtà, non lo sia. Questo vale ancora di più per linguaggi come C e C++ che, tramite la loro sintassi molto libera, rendono il tutto più complicato. Prima di discutere di ciò dobbiamo quindi introdurre un concetto fondamentale: gli alberi di sintassi astratta.

2.6.1 Alberi di sintassi astratta

Un albero di sintassi astratta, in breve ast (dall'inglese abstract syntax tree), è una rappresentazione ad albero della struttura sintattica astratta di un testo, nel nostro caso del codice sorgente. Queste strutture sono spesso generate da parser specifici e vengono utilizzati come rappresentazione intermedia del programma in un processo di compilazione.

Possiamo vedere un esempio di albero prendendo il frammento di codice nello Snippet 2.1 scritto in uno pseudo-linguaggio. Un possibile albero di sintassi astratta per questo frammento di codice è quello indicato in Figura 2.5. Come si può vedere l'ast rappresenta in modo efficace la struttura completa del codice, andando ad individuare e distinguere elementi come:

- Il corpo, la signature e il valore di ritorno della funzione.
- La dichiarazione della variabile 'total' e il blocco del for.
- I componenti del costrutto *for*: il corpo, la condizione, l'inizializzazione e lo step della variabile di controllo.

Snippet 2.1: Frammento di codice che calcola la somma dei valori in un vettore

```
void foo(int[] array){
   int totale = 0;
   for(int i = 0; i < array.length; i++){
      totale = totale + array[i]
   }
   return totale;
}</pre>
```

In questo progetto verranno utilizzati gli alberi di sintassi astratta per poter estrarre correttamente il codice della funzione che racchiude l'errore. Questa operazione poteva anche essere fatta a livello testuale ricercando le parentesi graffe di apertura e chiusura della funzione. In questa maniera, però, sorgono casi problematici come l'utilizzo di

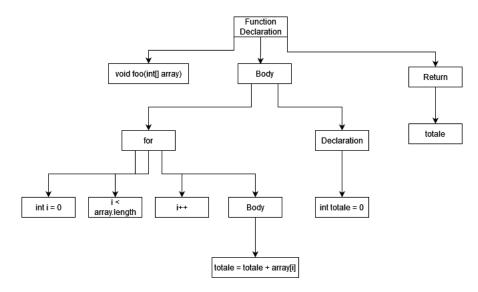


Figura 2.5: Esempio di albero di sintassi astratta

parentesi graffe all'interno di commenti (o stringhe) che vanno ignorati o l'utilizzo particolare di direttive *define*. Tutto ciò rende il problema, in apparenza semplice, in realtà complesso. A supporto di ciò vediamo lo Snippet 2.2 in cui, nonostante sia codice C++ completamente valido, l'individuazione del corpo della funzione che racchiude la linea di errore è un operazione tutt'altro che semplice.

Snippet 2.2: Esempio di codice valido con struttura particolare

```
#DEFINE OPENBRACKET {
1
2
    #DEFINE CLOSEBRACKET }
3
    void foo() OPENBRACKET
      int error = 5 / 0; // Linea contente l'errore
4
5
6
      /* Questo commento rende difficile l'individuazione del
         corpo della funzione }
7
      */
8
9
    CLOSEBRACKET
```

2.6.2 Generazione e parsing degli AST

Come accennato nella precedente sezione, in questo lavoro vengono utilizzati gli ast come metodo per estrarre i blocchi delle funzioni e il loro relativo contesto. Prima di tutto bisogna essere in grado di generare un albero di sintassi astratta dato un file sorgente. Per far ciò viene utilizzato il compilatore Clang che, attraverso flag specifiche, è in grado di generare un albero rappresentato in formato JSON. Più in particolare per ogni file sorgente che vogliamo analizzare viene eseguito il seguente comando:

$$$ clang -Xclang -ast-dump=json < file>$$

Il risultato di questa operazione è un file in formato JSON che rappresenta la struttura dell'albero. Prima però di proseguire, questo file viene caricato e trasformato in una struttura ad albero vera e propria.

Oltre alla struttura sintattica del codice, all'interno dei dizionari JSON, sono presenti informazioni ulteriori: indicazioni sulla posizione degli elementi, sui tipi, sui riferimenti esterni e molto altro. Tutte queste informazioni vengono poi usate sia per estrarre il codice sia per estrarre il contesto della funzione.

2.6.3 Contesto di una funzione

Definiamo in fine cosa si intende con contesto di una funzione. Il contesto di una funzione è l'insieme di tutti quei riferimenti esterni che vengono effettuati all'interno del corpo della funzione, possono includere:

- Funzioni esterne.
- Variabili esterne.
- Definizioni di tipo esterne. Visto che le definizioni di tipo possono dipendere da altri tipi non primitivi, in questo caso oltre al riferimento stesso vengono aggiunte anche le dipendenze di esso, dove per dipendenza di un tipo t al tipo v si intende che la dichiarazione di t include il tipo v (un esempio di ciò lo si può vedere nello Snippet 2.3).

L'idea posta alla base dell'includere questo contesto nel risultato finale è il poter dare al modello il maggior numero d'informazioni possibili mantenendo comunque limitata la dimensione dello snippet. Senza di questo, infatti, anche un umano potrebbe non essere in grado di comprendere il codice o non poterne trarre conclusioni significative su di esso. Guardando infatti lo Snippet 2.3, senza l'inclusione nel risultato finale della variabile globale non potremmo determinare che nella funzione foo ci sia effettivamente un errore di divisione per zero.

Snippet 2.3: Esempio di codice con riferimenti esterni

```
1
2
     typedef int typeA;
3
     typedef typeA typeB;
4
5
     typedef float typeC;
6
7
     int variabileGlobale = 0;
8
9
     int bar(){
10
     }
11
12
13
     void foo(){
14
       typeB variable = 1; //riferimento di tipo esterno
        int var = 5 / variabileGlobale // errore
15
16
17
       result = bar();
18
     }
19
```

Estrazione del contesto

Per l'estrazione del contesto vengono utilizzate le informazioni codificate nell'albero di sintassi astratta prodotto da Clang. Solamente per le definizioni di tipo vengono incluse anche le relative dipendenze e per far ciò viene costruito un grafo delle dipendenze.

Il grafo delle dipendenze è un grafo diretto in cui un vertice v rappresenta una dichiarazione di tipo, mentre un arco (u, v) rappresenta la dipendenza del tipo u dal tipo v. Prendiamo come esempio lo Snippet 2.3. Il contesto della funzione foo in questo caso dovrà mantenere informazioni sulla definizione di typeB, dipendente però dalla definizione del typeA. Bisogna quindi costruire il grafo delle dipendenze dei tipi utilizzando le informazioni contenute all'interno dell'albero di sintassi astratta. Possiamo vedere quindi il grafo delle dipendenze per questo specifico frammento di codice in Figura 2.6.

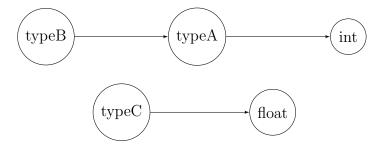


Figura 2.6: Grafo delle dipendenze di tipo per lo Snippet 2.3

Per poter ricavare le dipendenze delle dichiarazioni di tipo, una volta costruito il grafo, si può eseguire una visita in ampiezza partendo dal riferimento esterno stesso. Nel caso della funzione foo otterremo quindi, visto il riferimento esterno al tipo typeB, due definizioni di tipo, quelle di typeB e typeA.

2.6.4 Esempio di risultato finale

Riprendendo sempre lo Snippet 2.3 avremo che il risultato finale dell'estrazione del metodo foo è il seguente:

Snippet 2.4: Esempio di estrazione del codice della funzione foo insieme al contesto

```
1
2
     typedef int typeA;
3
     typedef typeA typeB;
     int variabileGlobale = 0;
4
5
     int bar();
     void foo(){
6
7
       typeB variable = 1; //riferimento di tipo esterno
       int var = 5 / variabileGlobale // errore
8
     }
10
```

Notiamo quindi che la definizione del tipo typeC non è inclusa poiché non utilizzata all'interno del corpo della funzione, mentre, sia la variabile globale, sia le due definizioni di tipo e sia la signature della funzione bar sono incluse nel contesto.

2.7 Quarta fase: Generazione degli AST-context

Come accennato nell'introduzione teorica nel Capitolo 1, il modello che verrà utilizzato prenderà in input il codice sorgente processato sotto forma di vettore di *ast contexts*, cioè delle triple della forma:

$$\langle x_s, p, x_t \rangle$$

dove x_s e x_t sono rispettivamente il token start e token end, mentre p è il path come descritto in [1]. A differenza però di come viene illustrato nell'articolo, in cui x_s e x_t sono un singolo valore, verranno utilizzati dei vettori di token di inizio e fine, nel tentativo di ridurre la dimensione dei vocabolari. Per generare queste triple verrà utilizzato un tool chiamato Astminer.

2.7.1 AstMiner

Astminer rappresenta il lavoro descritto in [5] ed è un tool che permette di estrarre gli ast context da file sorgenti scritti in vari linguaggi come Python, C/C++ e Java. Può

essere utilizzato in due modi differenti:

- Come una libreria di Kotlin/Java.
- Come un tool standalone della CLI. Questo sarà il modo che verrà utilizzato nel progetto essendo stato scritto tutto in Python.

Lo strumento è configurabile in svariati modi; le uniche configurazioni rilevanti utilizzate sono:

- É stato utilizzato in modalità code2vec.
- Sono stati utilizzati i seguenti valori:
 - maxPathContextsPerEntity = 200. Questo valore rappresenta il numero massimo di *ast context* da associare ad'un frammento di codice.
 - maxPathLength = 20. Questo valore rappresenta, invece, la lunghezza massima dei cammini.
 - nodesToNumbers = false. Infatti i vocabolari per la traduzione dei token verranno gestiti, non da Astminer, ma a livello dell'applicazione.

Come però già accennato nell'introduzione di questa sezione, il prodotto di Astminer in realtà non è esattamente uguale a quello illustrato nell'articolo di code2vec: invece che avere dei singoli valori per x_s e x_t , Astminer produce in output ast context che hanno token d'inizio e fine che sono vettori, scomponendo token complessi in token multipli. É stato deciso di non modificare questa scelta poiché potrebbe portare ad una riduzione notevole della dimensione del vocabolario dei token, rendendo più significativo ogni singolo token.

2.7.2 Generazioni vocabolari per i token e per i path

L'output dell'esecuzione di astminer, visto il parametro nodesToNumbers = false, sono degli ast context dove ogni token è ancora in formato letterale. Per essere utilizzabile

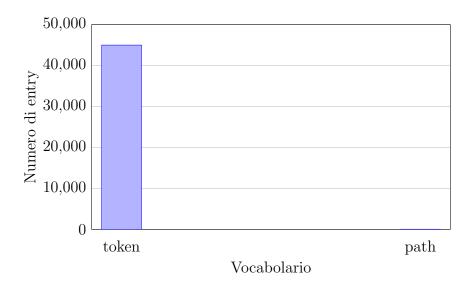


Figura 2.7: Dimensione dei vocabolari dei token

questo formato deve però prima essere trasformato in un valore intero. Tale valore rappresenterà l'indice del token letterale all'interno di uno specifico vocabolario. Più in particolare vengono creati due dizionari diversi:

- Un dizionario dei token degli elementi dei cammini (p) che d'ora in avanti chiameremo $path\ vocab$.
- Un dizionario dei token degli elementi terminali (i valori x_s e x_t del ast context). In questo caso lo chiameremo token vocab.

In Figura 2.7 possiamo vedere la dimensione dei due vocabolari. Si può vedere come i due abbiano ordini di grandezza completamente differenti, questo può essere spiegato dal fatto che i token terminali racchiudono svariate tipologie di elementi come nomi di variabili e di metodi, mentre i token dei cammini racchiudono solamente elementi sintattici fissi: costrutti come dichiarazioni, blocchi e operazioni.

2.8 Risultato finale della generazione

Il risultato dell'esecuzione di tutte le fasi menzionate è quindi un dataset formato da due elementi chiave:

- I code snippet sotto forma di vettori di ast contexts a cui vengono associate due informazioni:
 - Un'etichetta indicante la tipologia di errore o la classificazione di una funzione senza errori.
 - Il numero della riga dell'errore.
- I due vocabolari dei token dei cammini e dei valori terminali.

In Tabella 2.3 possiamo vedere riassunti sia le tipologie di errori estratti sia la loro frequenza.

Errore	Osservazioni
Assenza errore	41417
Memory leak	1032
Null dereference	911
Dead store	791
Variable not initialized	325
Resource leak	122
Double free	83
Pointer conversion	80
Data not initialized	56
Null argument	31
Use after lifetime	16
Division by zero	10
Integer overflow	4
Call and message	3
Array not initialized	2
Use closed file	1

Tabella 2.3: Tabella riassuntiva degli errori estratti con la loro frequenza

2.8.1 Estrazione di frammenti di codice senza errori

Non è ancora stato menzionato come vengono ricavati i *code snippet* che non presentano errori. Il modello finale, infatti, dovrà essere in grado di determinare sia la tipologia di errore sia se effettivamente il frammento presenta errori. Questa estrazione avviene in modo molto semplice: tutte le funzioni che non presentano errori sono estratte.

Come però vedremo nel Capitolo 3, il dataset è molto sbilanciato verso la classe di non errore. Per ridurre ciò, e anche per rendere il file del dataset più maneggiabile, vengono solo analizzati file che presentano errori. Di conseguenza avremo che il numero di funzioni senza errori viene ridotto drasticamente.

Capitolo 3

Il modello predittivo

Nel seguente capitolo affronteremo lo sviluppo del modello predittivo. Vedremo, prima di tutto, la struttura del modello discutendone i principali componenti e varie iterazioni di essa. In un secondo momento vedremo un problema fondamentale dato dalla distribuzione del dataset: il problema dello sbilanciamento. Verrà anche introdotto brevemente come viene addestrato e le metriche utilizzato per valutarlo. Infine saranno discussi i risultati ottenuti.

3.1 Struttura

Come già introdotto nel Capitolo 1, questo modello si basa su un meccanismo di codifica del codice separato in due fasi:

- La prima codifica del *code snippet* in un vettore di *ast contexts*, effettuata a tempo di creazione del dataset, come già discusso nel Capitolo 2.
- La seconda codifica del vettore di *ast contexts* in un vettore di *feature* attraverso meccanismi di *Deep Learning*.

Una volta ottenuto il vettore delle feature, vengono utilizzati due 'sotto reti' per la classificazione e la regressione. Possiamo vedere riassunta a grandi linee la struttura della rete in Figura 3.1.

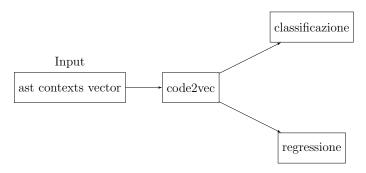


Figura 3.1: Struttura astratta del modello utilizzato

Nelle successive sezione discuteremo, in maniera approfondita, le seguenti tematiche:

- La struttura degli input e come sono stati gestiti i cambiamenti della loro forma discussi in precedenza nel Capitolo 2.
- La struttura del modello di classificazione.
- La struttura del modello di regressione.

3.1.1 Struttura degli input

Il dataset generato nel Capitolo 2 contiene per ogni suo elemento un vettore di *ast* contexts, cioè un vettore di triple della forma:

$$(x_s^{(i)}, p^{(i)}, x_t^{(i)})$$

tali per cui vale la seguente relazione:

$$x_s^{(i)}, x_t^{(i)} \in \mathbb{N}^l, \quad p^{(i)} \in \mathbb{N}^k$$

dove l e k rappresentano rispettivamente la lunghezza massima del vettore dei token di inizio/fine e la lunghezza massima del vettore dei cammini¹, fissate al momento della creazione del dataset (vedremo in seguito che valori sono stati assegnati e provati).

 $^{{}^{1}}$ Nel caso in cui non siano effettivamente lunghi l o k vengono ridimensionati tramite del padding

Prima però di poter utilizzare questo vettore come input del modello, deve essere trasformato in tre vettori separati della seguente forma:

$$x_s, x_t \in \mathbb{N}^{c \times l}, \quad p \in \mathbb{N}^{c \times k}$$

dove la constante c rappresenta la lunghezza massima dei vettori di ast contexts (di nuovo in seguito vedremo i suoi valori). Definiamo i tre vettori nel seguente modo:

$$x_s = (x_s^{(0)}, x_s^{(1)}, ..., x_s^{(c)})$$
$$x_t = (x_t^{(0)}, x_t^{(1)}, ..., x_t^{(c)})$$
$$p = (p^{(0)}, p^{(1)}, ..., p^{(c)})$$

Può succedere, però, che un vettore di ast contexts abbia una lunghezza c' < c. In questo caso dovremo andare ad aggiungere c - c' ast contexts di padding che saranno rappresentati da specifiche triple di vettori di token che, nel rispettivo vocabolario, rappresentano dei token di padding (saranno dei token <PAD>).

Una volta fatto questo dobbiamo però indicare al modello quali degli ast contexts sono di padding. Per far ciò introduciamo l'ultimo dei quattro input del modello: la maschera. La maschera sarà un vettore m di lunghezza c definito nel seguente modo:

$$m_i = \begin{cases} 1 & \text{se l'elemento } i\text{-esimo non è padding} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

3.1.2 Gestione cambiamenti della forma

Una volta trasformato l'input avremo quindi tante quadruple della forma:

$$(x_s, p, x_t, m)$$

tale per cui:

$$x_s, x_t \in \mathbb{N}^{c \times l}, \quad p \in \mathbb{N}^{c \times k}, \quad m \in \mathbb{N}^c$$

All'interno del modello, la prima trasformazione che avviene è quella dell'*embedding* dei tre vettori di token attraverso un *layer* specifico. Il risultato di ciò sono dei vettori della forma:

$$x'_s, x'_t \in \mathbb{N}^{c \times l \times d}, \quad p' \in \mathbb{N}^{c \times k \times d}$$

dove d è la dimensione dell'*embedding* (nota: d può essere diverso per p, x_s e x_t). Nella studio di code2vec [1], come era già stato discusso nel Capitolo 2, i vettori d'input hanno una forma leggermente diversa:

$$x_s, x_t \in \mathbb{N}^c, \quad p \in \mathbb{N}^c, \quad m \in \mathbb{N}^c$$

ottenendo successivamente al layer di embedding:

$$x'_s, x'_t \in \mathbb{N}^{c \times d}, \quad p' \in \mathbb{N}^{c \times d}$$

Per uniformare quindi i valori a come quelli usati dalla ricerca, effettueremo un appiattimento dei vettori post-embedding, ottenendo:

$$x_s'', x_t'' \in \mathbb{N}^{c \times (l \cdot d)}, \quad p'' \in \mathbb{N}^{c \times (k \cdot d)}$$

3.1.3 Classificazione

L'obbiettivo della classificazione in questo modello è il predire la classe di errore o l'assenza di errore. Il modello, di conseguenza, in output dovrà fornire un vettore c tale per cui per ogni i:

$$0 \le c_i \le 1$$

avremo quindi che il vettore c è una distribuzione di probabilità delle classi da predire. Di conseguenza la classe con maggior probabilità sarà la classe predetta, cioè:

$$\underset{i}{\operatorname{arg max}} c_i$$

Nel lavoro svolto la rete di classificazione prenderà in input il vettore delle feature prodotto dal modello di code2vec. Questo vettore viene dato in input ad'una serie di hidden dense layer culminanti in un layer di predizione che utilizza come funzione di attivazione la funzione softmax, andando a produrre il vettore c.

Visto l'output che produce questo modello, prima di poter computare la funzione di loss dovremo trasformare il label associato al code snippet in una versione one-hot encoded.

3.1.4 Regressione

Il modello della regressione ha come scopo il predire il numero della riga dell'eventuale errore. La struttura utilizzata è molto semplice: un unico dense layer che prende in input il vettore delle feature con un singolo output.

Similmente alla classificazione, anche per la regressione dobbiamo processare la riga dell'errore associata al *code snippet*. Per evitare di avere una varianza troppo grande, con a volte numeri di riga molto bassi e a volte molto alti, il valore viene normalizzato da un fattore costante tale da rendere ogni singolo valore compreso tra 0 e 1.

3.2 Sbilanciamento del dataset

Illustriamo ora il problema principale in cui ci si è imbattuti nel realizzare questo modello: lo sbilanciamento del dataset. Un dataset, in un problema di classificazione, si definisce sbilanciato se le proporzioni del numero di campioni per ogni classe hanno grosse differenze. Nel nostro caso possiamo vedere ciò in Figura 3.2. Come si può notare la classe dell'assenza di errori rappresenta circa il 95% del dataset, mentre il restante 5% è suddiviso fra le 16 classi possibili di errori.

Il problema dello sbilanciamento è molto grave poiché rende difficile sia l'addestramento della rete sia la sua valutazione, vediamo ora un esempio di ciò. Supponiamo di creare un modello che predice, per ogni input datogli, sempre l'assenza di errore: col nostro dataset questo modello avrebbe una precisione del 95%. Vedendo solo questa metrica potrebbe quindi sembrare essere un modello quasi ideale, mentre invece ovviamente non

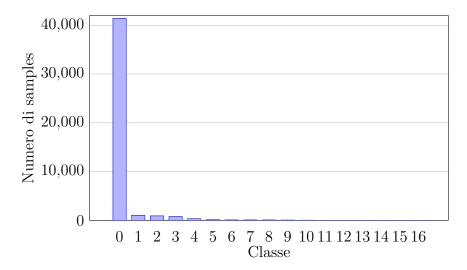


Figura 3.2: Figura che mostra quanto il dataset sia sbilanciato sia verso la classe dell'assenza di errori sia internamente fra le classi di errori

lo è. Vedremo nel sottosezione 3.3.2 come esistono delle metriche in grado di essere utili nonostante lo sbilanciamento.

L'addestramento, invece, è reso difficile dal momento che, con le funzioni di *loss* utilizzate, solitamente il modello tenderà a diventare come quello descritto sopra. Verranno quindi utilizzate una serie di tecniche nel tentativo di ridurre gli effetti dello sbilanciamento, in particolare vedremo:

- L'utilizzo di una funzione di *loss* pesata.
- L'utilizzo di oversampling.
- La riduzione del numero di classi da predire.

Nell'addestramento del modello finale verranno utilizzate sia la seconda sia la terza tecnica.

3.2.1 Loss pesata

Il meccanismo di *loss* pesata funziona in modo molto semplice: assegnare ad'ogni classe peso diverso nella computazione della *loss*. Facendo così, se si sono assegnati i pesi

corretti, si avrà che le classi minoritarie avranno molto più peso rispetto a quelle maggioritarie e quindi, nel caso in cui il modello sbagli a predire una delle classi minoritarie, la perdita sarà maggiore.

In questo lavoro è stata implementata attraverso l'utilizzo di una $matrice\ dei\ pesi\ W$ della forma:

$$W \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

dove n rappresenta il numero di classi. La semantica di questa matrice W è la seguente: il valore $W_{i,j}$ indica il peso di un sample di classe i classificato erroneamente come di classe j. Definendo f_i come la frequenza assoluta della classe i-esima, dovremo avere quindi che:

$$W_{i,j} \propto \frac{f_j}{f_i}$$

Esistono diverse tecniche per assegnare questi pesi, in questo caso è stata utilizzata la seguente formula:

$$W_{i,j} = \frac{f_j + \epsilon}{f_i + \epsilon}$$

L'aggiunta di un piccolo valore ϵ è dovuta al fatto che, in rari casi, $f_i = 0$.

É stato deciso di non utilizzare questo sistema poiché i risultati ottenuti non sono stati ottimali, infatti il modello, nei test effettuati, imparava in ogni caso a predire sempre la classe di assenza d'errore. Una possibile spiegazione di ciò è che nonostante le classi minoritarie avessero un grosso peso, la probabilità di trovarle in un singolo *batch* di addestramento era bassa, ciò implicava uno strano comportamento della funzione di *loss*.

3.2.2 Oversampling

L'oversampling è il processo di aumentare artificialmente il numero di osservazioni delle classi minoritarie in modo tale da pareggiarle con quelle maggioritarie. L'implementazione dell'oversampling può avvenire in svariati modi:

• Ripetizione semplice delle osservazioni delle singole classi minoritarie.

Creazione di osservazioni completamente nuove tramite metodi complessi. Un esempio di questo approccio è il metodo denominato smote, descritto nella ricerca [2], che è fra i più popolari. Consiste nel creare dati nei segmenti che congiungono i k vicini della medesima classe più vicini nel feature space.

In generale utilizzando questa tecnica avremo che l'addestramento del modello diventa più difficile poiché è più probabile che finisca in *overfitting*. Creando però dati completamente nuovi, ma teoricamente sensati, cioè come fa *smote*, la probabilità di fare *overfitting* è minore.

Nel caso di questo progetto non è stato possibile utilizzare *smote* poiché l'implementazioni nelle librerie più comuni non funzionavano per la struttura dati usata. Viene, invece, utilizzato il seguente metodo: ripetizione dei dati mischiando però l'ordine degli *ast contexts* all'interno del vettore. I due vantaggi ottenibile teoricamente tramite questa tecnica sono:

- Diminuire l'overfitting riducendo il numero di dati uguali.
- L'eliminazione della semantica associata all'ordine degli *ast contexts* all'interno di un vettore. Infatti, per come vengono estratti, l'ordine non ha alcuna importanza. Il riordinamento quindi potrebbe fare 'capire' ciò al modello.

3.2.3 Riduzione numero di classi

L'ultima tecnica che andiamo ad'esporre è la riduzione del numero di classi da predire. Questa tecnica trasforma il problema di classificazione a n classi in un problema di classificazione a k < n classi. Una volta fissato un k < n verranno determinate le k-1 classi più frequenti (cioè con il numero di osservazioni più alto) e verranno scelte come le nuove classi. Le restanti classi vengono aggregate in un'unica classe indicante un errore sconosciuto. Avremo, quindi, al variare di k i seguenti casi:

• Ponendo k=2 avremo un problema di classificazione binaria, in cui viene classificato la presenza o assenza di errore.

3.2. SBILANCIAMENTO DEL DATASEAPITOLO 3. IL MODELLO PREDITTIVO

- Ponendo k = 5, come utilizzato in questo progetto, avremo la classificazione degli errori più comuni (memory leak, null dereference, dead store), mentre il restante viene classificato come errore sconosciuto.
- \bullet Ponendo k più vicino al valore di n non avremo grossi cambiamenti.

Possiamo vedere in Figura 3.3 come al variare di k cambia la distribuzione delle classi. Utilizzando questa tecnica insieme all'oversampling si riduce significativamente l'overfitting, poiché lo sbilanciamento del dataset è minore.

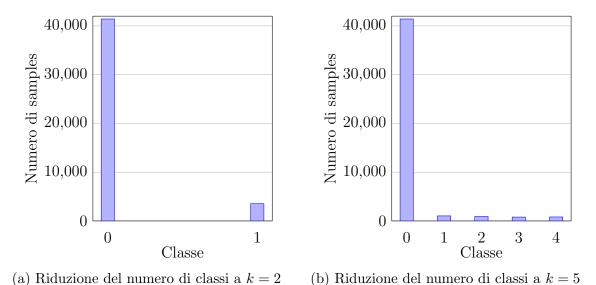


Figura 3.3: Comparazione tra riduzione a k = 5 e k = 2 classi

3.3 Addestramento

L'addestramento della rete è stato eseguito numerose volte provando valori per gli *iper* parametri ogni volta diversi. Questi parametri, nel nostro caso, consistono in:

- Gli iper parametri standard come learning rate, batch size, epochs, steps per epoch e dropout rate (per il layers di dropout).
- La dimensione degli *embedding* dei token dei cammini e d'inizio/fine, cioè il valore d introdotto in sottosezione 3.1.2.
- La dimensione del vettore delle feature prodotto dal modello code2vec.
- \bullet Il numero k di classi da utilizzare.

L'addestramento inoltre è stato eseguito utilizzando come ottimizzatore l'algoritmo Adam, descritto più in dettaglio in [4]. Come *loss function* ne vengono utilizzate due, una per la regressione e una per la classificazione, e sono le seguenti:

- La categorical crossentropy loss per la classificazione, nel caso si utilizzi un k > 2, mentre se k = 2 si utilizza la binary crossentropy loss.
- Per la regressione viene utilizzata la mean squared error.

Il dataset prima di essere utilizzato viene inoltre separato in tre insiemi distinti:

- Il train set che è l'effettivo dataset con cui viene addestrata la rete. Questo rappresenta circa l'80% del dataset intero.
- Il validation set con cui, ad'ogni epoca, si va a valutare l'addestramento della rete. É fondamentale utilizzarlo poiché le metriche che si ottengo sul train set non sono affidabili poiché la rete potrebbe (e farà) overfitting. Questo rappresenta circa il 10% del dataset.
- Il test set con cui, a fine addestramento, si valuta di nuovo la rete. Come il validation set rappresenta circa il 10% del dataset.

Requisito fondamentale è che questi tre insiemi devono essere distinti, e cioè non avere elementi in comune. Se avessero elementi in comune le metriche ottenute non sarebbero più affidabili.

3.3.1 Overfitting

Un modello si dice che è in overfitting quando si adatta troppo ai dati osservati e quindi perde capacità di generalizzazione. In particolare nell'ambito del Machine Learning e Deep Learning succede quando il modello ha risultati molto buoni sul training set, mentre significativamente peggiori sul validation e test set.

Possiamo vedere un esempio creando un modello che cerca di approssimare una funzione (cioè un problema di regressione). In Figura 3.4 possiamo vedere sia un modello in underfit (cioè il contrario di overfit), sia un modello ideale che ha approssimato correttamente la funzione e sia il modello in overfit. Se utilizzassimo quest'ultimo modello per predire nuovi valori, ad esempio determinando il valore di f(x) dove x non fa parte dei punti, non sarebbe in grado di generarne di corretti, mentre il modello ideale si.

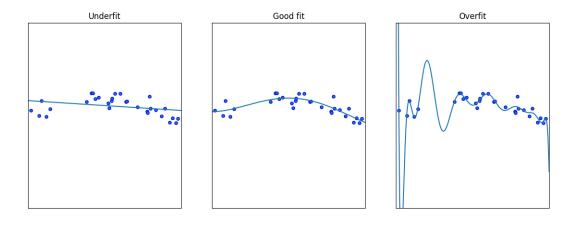


Figura 3.4: Esempio di modello in stato di overfitting, underfitting e ottimale

Questo stato può essere causato da una serie di fattori:

- La complessità del modello, cioè il numero di parametri interni, è troppa alta rispetto al numero di osservazioni nel dataset.
- La fase di addestramento è stata eseguita per troppo tempo.
- Il dataset utilizzato per l'addestramento è troppo piccolo.

Si può rilevare l'overfitting guardando l'evoluzione della funzione di costo attraverso l'epoche di addestramento: nel caso in cui le loss calcolate sul validation e train set divergono allora è molto probabile essere in overfitting. Vediamo un esempio di grafico che ci mostra la divergenza fra le due in Figura 3.5

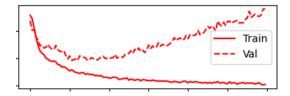


Figura 3.5: Divergenza fra loss nel validation e train set

Il modello utilizzato per questo lavoro soffre altamente di overfitting e le cause sono principalmente la dimensione del dataset e la complessità del modello. La prima causa è difficilmente eliminabile visto che andrebbe generato un nuovo dataset, mentre la seconda causa invece verrà affrontata riducendo valori come la dimensione degli embedding, del vettore delle features e degli input. In particolare l'ultimo verrà fatto attraverso la riduzione dei valori di c, l e k introdotti in sottosezione 3.1.2. Un'altra metodologia utilizzata per ridurlo è stato l'uso di specifici layers di dropouts.

3.3.2 Metriche utilizzate

Le metriche sono un meccanismo fondamentale nella valutazione di un modello. Per questo progetto vengono utilizzate principalmente metriche per la classificazione, mentre per la regressione viene utilizzato solo il valore della funzione di costo. In particolare vengono utilizzate le seguenti metriche: • La precisione per ogni singola classe i calcolata nel seguente modo:

$$P_i = \frac{TP_i}{TP_i + FP_i}$$

dove TP_i e FP_i rappresentano rispettivamente il numero di true positive e false positive per la classe i. La precisione identifica quanti elementi classificati come di classe i sono effettivamente di classe i.

• Il recall per ogni singola classe i, calcolato come:

$$R_i = \frac{TP_i}{TP_i + FN_i}$$

dove FN_i rappresenta il numero di *false negative* per la classe i. Il recall rappresenta quanti degli elementi della classe i sono stati effettivamente individuati.

• L'f1-score per ogni classe i che si calcola nel seguente modo:

$$F1_i = \frac{2 \times P_i \times R_i}{P_i + R_i}$$

e rappresenta la media armonica fra la precisione e il recall. Viene quindi utilizzata per bilanciare recall e precisione.

- L'f1-score globale calcolato come media degli f1-score delle singole classi.
- La matrice M di confusione. Ogni elemento $M_{i,j}$ rappresenta il numero di volte in cui il modello ha predetto la classe j mentre la classe vera era i. Le predizioni corrette sono quindi rappresentate nella diagonale, cioè quando i = j.

Spesso succede che ci sia un *trade off* tra la precisione e il recall. In base al tipo di problema che si sta cercando di risolvere verrà prediletta una delle due metriche. In questo lavoro è stato deciso di prediligere il recall, poiché è, a nostro avviso, più importante essere in grado di rilevare tutti i possibili errori.

3.4 Risultati

- 3.4.1 Risultati dati dal test dataset
- 3.4.2 Risultati dati su codice creato al momento

3.5 Ulteriore architettura per la classificazione provate

Come vedremo in seguito, il modello riesce a determinare con sufficiente correttezza se un code snippet presenta o no un errore e riesce a catalogare bene il tipo di errore. Se però deve fare queste predizioni tutte insieme (e cioè deve predire o la classe indicante l'assenza di errore o la classe dell'errore), vedremo, il modello non generalizzerà altrettanto bene. Per provare a migliorare i risultati del modello, è stato provato a dividere il meccanismo di predizioni in due fasi:

- Determinare la presenza o l'assenza di un errore.
- Determinare la classe dell'errore.

In questa modalità qui, quindi, il modello oltre ad'effettuare le regressione esegue due classificazioni: una binaria e una a più classi.

I risultati prodotti da questa versione, però, non sono così distanti dal modello effettivamente usato. Questo potrebbe essere determinato da un fattore principale: la difficoltà nell'addestramento. Infatti, indipendentemente dalla predizione binaria che fa, il modello restituirà sempre in output anche una predizione sulla classe dell'errore e di conseguenza verrà computata la funzione di perdita. Per questa ragione anche ai frammenti di codice senza errori bisogna associare un vettore per la predizione delle classi, ma dati i problemi dovuti allo sbilanciamento del dataset discussi in sezione 3.2, il modello imparava a predire solo questo vettore (che è sicuramente il più prevalente).

Una possibile miglioria sarebbe di separare completamente i due modelli: uno predice la presenza o no di errori e l'altro predice solamente l'errore e il numero della riga. Il funzionamento sarebbe poi il seguente: si utilizza il primo modello per primo poi, nel caso di rilevamento di errori, si utilizza il secondo modello per determinarne il tipo. Non è stata esplorata questa possibilità poiché al di fuori della portata di questo lavoro.

3.6 Utilizzo

Capitolo 4

Conclusioni

4.1 Possibili migliorie

Bibliografia

- [1] Uri Alon, Meital Zilberstein, Omer Levy, and Eran Yahav. Code2vec: Learning distributed representations of code. *Proc. ACM Program. Lang.*, 3(POPL):40:1–40:29, January 2019.
- [2] Nitesh V Chawla, Kevin W Bowyer, Lawrence O Hall, and W Philip Kegelmeyer. Smote: synthetic minority over-sampling technique. *Journal of artificial intelligence research*, 16:321–357, 2002.
- [3] Ben Gelman, Banjo Obayomi, Jessica Moore, and David Slater. Source code analysis dataset. *Data in brief*, 27:104712, 2019.
- [4] Diederik P Kingma and Jimmy Ba. Adam: A method for stochastic optimization. arXiv preprint arXiv:1412.6980, 2014.
- [5] Vladimir Kovalenko, Egor Bogomolov, Timofey Bryksin, and Alberto Bacchelli. Pathminer: a library for mining of path-based representations of code. In *Proceedings* of the 16th International Conference on Mining Software Repositories, pages 13–17. IEEE Press, 2019.
- [6] Michail Papamichail, Themistoklis Diamantopoulos, and Andreas Symeonidis. User-perceived source code quality estimation based on static analysis metrics. In 2016 IEEE International Conference on Software Quality, Reliability and Security (QRS), pages 100–107. IEEE, 2016.