Corso: Algoritmi e strutture dati Studente: Irene M. Gironacci Titolo prgetto: Huffmann code Anno: primo anno di laurea triennale

Breve descrizione del problema trattato

La codifica di Huffman usa un metodo specifico per scegliere la rappresentazione di ciascun simbolo, risultando in un codice senza prefissi (cioè in cui nessuna stringa binaria di nessun simbolo è il prefisso della stringa binaria di nessun altro simbolo) che esprime il carattere più frequente nella maniera più breve possibile.

Il progetto mostra, usando il metodo di Huffman, la possibilità di comprimere stringhe di testo, avvalendosi di funzioni per la costruzione dell'albero, per la codifica e la decodifica.

Descrizione funzionale del programma realizzato e delle eventuali interazioni con l'utente (dati di input che devono essere forniti, risultati attesi, ...)

Il programma è in grado di eseguire le seguenti funzioni, divise per menù:

• <u>visualizzazione codici</u> ricorrenze: visualizza tutti i codici delle ricorrenze delle lettere dell' alfabeto inglese (26 lettere): ad ogni lettera dell'alfabeto è associato un codice tramite una corrispondenza biunivoca (in modo da evitare che un codice sia prefisso di un altro). Anche allo spazio è assegnato un codice particolare (per consentire poi l'immissione di una stringa per la codifica – nella seconda opzione del menu – contenente spazi).

• immissione stringa da input:

richiede di immettere una stringa da input (eventualmente contenente spazi), successivamente la codifica in una stringa di bit secondo il codice di huffman (quindi avente un numero di bit compresso) e mostra in output il risultato (ed la corrispondente differenza di dimensioni in bit). Infine esegue un controllo della korrettezza della codifica: prende la stringa in bit e la decodifica nella stringa originale (secondo le korrispondenze alfabeto – codici), se le due stringhe sono uguali la codifica è stata eseguita con successo.

• <u>lettura stringa di bit da file:</u>

dopo aver richiesto il nome del file sorgente (contenente una stringa di bit generata secondo un alfabeto prefissato e non calcolato a run time - a differenza di quello delle prime due funzioni), e il nome del file contenente il dato alfabeto (e i relativi codici prefissati anch'essi), passa alla codifica della stringa di bit, restituendo in output uno schema con sottostringhe di bit e relative lettere associate.

n.b.: Il sistema di decodifica si avvale della costruzione di un albero di huffman grazie al file contenente i codici.

• <u>visualizzazione albero</u> <u>ricorrenze:</u> una volta richiesto il nome del file contenente alfabeto e i rispettivi codici (prestabiliti) viene costruito e visualizzato l'albero delle ricorrenze prodotto.

• <u>uscita dal programma:</u>

consente l'immediata uscita dal programma.

Descrizione della struttura del programma realizzato: principali classi e strutture dati utilizzate, principali sottoprogrammi (funzione svolta e parametri passati), ecc.

La struttura del programma è costituita dalle seguenti strutture dati: clasi, vettori, strutture di supporto (costanti, interi, stringhe etc.)

classi principali:

Huffman class

contenente nella parte privata la classe nodo dell'albero (*class node*, con puntatori ai figli sx e dx, e relativa informazione associata), e la radice dell'albero (definita come nodo). Nella parte pubblica invece sono presenti delle funzioni di base, quali per esempio la costruzione dell'albero elle

ricorrenze (build_decoding_tree function), funzioni di gestione dell'albero tra cui l'inserimento di un nodo (insert function), e la decodifica di una stringa (decode function), e altre funzioni per l'i/o (write function, print_tree function, display_decoding_tree function).

Hufftree class

classe template contenente le funzioni encode e decode. Permette la costruzione dell'albero, della mappa delle frequenze, la codificazione (tramite funzione *encoding*) e decodificazione (tramite funzione *decoding*).

vettori principali:

encode vector

vettore utilizzato per codificare una stringa: presa in input una stringa in caratteri (caratteri corrispondenti alle lettere dell'alfabeto), viene memorizzata in tale vettore e, tramite apposite funzoini viene codificata nella corrispondente stringa in bit, compressa (secondo la corrispondenza biunivoca tra alfabeto e codici calcolati a runtime).

decode vector

vettore utilizzato per decodificare una stringa: presa in input una stringa di bit, e memorizzata in tale vettore, tramite apposite funzioni viene decodificata nella corrispondente stringa in caratteri (secondo la corrispondenza biunivoca tra alfabeto e codici calcolati a runtime).

encode_map vector

vettore utilizzato per la memorizzazione delle corrispondenze biunivoche tra alfabeto e relativi codici.

• <u>strutture di</u> <u>supporto:</u> Es: contatori, variabili booleane, costanti, etc.

Eventuale (breve) descrizione dettagliata di alcuni sottoprogrammi particolarmente significativi

Insert function:

muovendosi nel cammino dalla radice dell'albero, tramite un set di confronti sul valore del bit (0 o 1) trova la prima posizione libera di una foglia dell'albero. Se nel cammino vengono riscontrati caratteri diversi da 0 e 1, viene visualizzato apposito messaggio di errore (illegal character in code).

Una volta trovata la posizione libera viene ivi memorizzato il dato da inserire (passato come parametro insieme al codice utilizzato per la costruzione dell'albero).

encoding function:

calcola la frequenza definita nella mappa frequency, il valore in bit del carattere. Inoltre consente anche di mettere in ordine crescente a seconda del valore del carattere. Dopo l'encoding viene anche calcolato l'albero in base ai valori delle frequenze.

decoding function:

calcola l'albero e la mappa dell'input definito (da utente) e fa il decoding in carattere ascii tramite l'uso di un vettore ausiliario di booleani. **n.b.:**Encoding e Decoding usano lo stesso codice per il calcolo della mappa e per il calcolo dell'albero in base ai valori delle frequenze.

<u>decode and</u>
 <u>build_decoding_tree</u>
 <u>functions:</u>

Il programma consente inoltre di fare un decode, alternativo al precedente, utilizzato poi nella 3° opzione. Invocata successivamente alla costruzione dell'albero con le relazioni bit-lettere predefinite (contenute nel file sorgente *code.txt*), tramite la funzione *build_decoding_tree*, la funzione *decode* legge da un file (predefinito) una sequenza di bit, crea l'albero in base ad un confronto di bit (0 o 1) e crea un file di output in cui scrive i valori riconosciuti (delle corrispondenze bit-lettere) e i relativi bit (relazione anche visualizzata in output).

Esempi e casi di prova (dati di input e risultati prodotti)

input e relative dinamiche runtime:

Exit [0° opzione]:

selezione opzione: 0 → "- produced by.. *3DstyleMaster* - premere un tasto per continuare . . ."

Show code [1° opzione]:

selezione opzione: 1 → output generato: codetable for encoding/decoding

> A: 1101 B: 1110001 C: 01010 D: 10100 E: 001 F: 00000 G: 101010 H: 01011 1: 1100 J: 1110000111 K: 11100000 L: 11101 00010 M: 1011 N: O: 1001 P: 111001 Q: 11100001101 R: 0100 S: 1000 T: 1111 U: 00011 V: 000010 W: 000011 X: 111000010 Y: 101011 Z: 11100001100 Space 011

Encode and decode [2° opzione]:

1. input: "hi world" → dimensione stringa (in bits): 64, stringa

codificata:

010111100011000011100101001110110100, dimensione (in bits) della stringa codificata: 36,

stringa di bit decodificata: hi world.

2. input: "bye" → dimensione stringa(in bits): 24, stringa

codificata: 1110001101011001, dimensione (in bits) della stringa codificata: 16, stringa di bit

decodificata: bye.

Decoding from file [3° opzione]:

1. input: "msg.txt" → code in file: 11110111011001011011101, after decoding:

> 111101 ← P 1101 ← A 1001 ← R 01101 ← M 1101 ← A

2. input: "test.txt" \rightarrow code in file:

000 ← T

0100 ← H

1000 **←** I

0101 ← S

1000 **←** I

0101 ← S

1101 ← A

000 ← T

101 ← E

0101 ← S

000 ← T

3. input: "test2.txt" \rightarrow code in file:

00001001000010110000101110100010101010

003, after decoding:

000 ← T

0100 ← H

1000 **←** I

0101 ← S

1000 ← I

0101 ← S

1101 ← A

000 ← T

101 ← E

0101 ← S

000 ← T

3- illegal bit: 3 - ignored.

Huffman tree [4° opzione]:

1. input: "code.txt" \rightarrow contenuto del file:

A: 1101

B: 001101

C: 01100

D: 0010

E: 101

F: 111100

G: 001110

H: 0100

I: 1000

J: 11111100

K: 11111101 L: 01111

M: 01101

N: 1100

O: 1110

P: 111101

Q: 111111100 R: 1001 S: 0101 T: 000 U: 01110 V: 001100 W: 001111 X: 111111101 Y: 111110 Z: 11111111

output -> visualizzato in figura 0.5.

Immagini guida



Figura 0.1

Interfaccia grafica e schermata principale delle varie opzioni disponibili nel programma

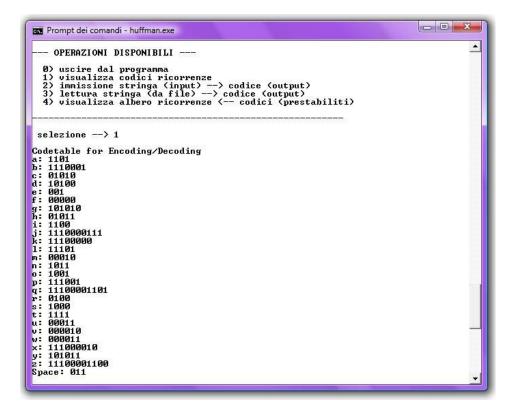


Figura 0.2

Dinamica run-time della 1° opzione: viene visualizzato l'elenco delle corrispondenze biunivoche tra alfabeto e codici relativi (calcolati secondi precise statistiche di ricorrenza di ciascuna lettera nella lingua inglese, si veda Alegato 0.6).

Figura 0.3

La figura mostra l'esecuzione della 2° opzione: immessa la stringa "hello everybody", questa viene codificata e successivamente decodificata.



msg.txt, viene presa la stringa di bit contenuta in tale file (stringa deve rispettare la codifica), e viene associata a ciascuna sottostringa di bit riconosciuta la lettera

Esecuzione della 3°

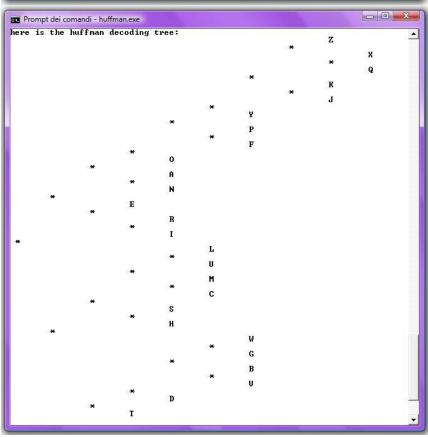
opzione: dato il file

Figura 0.4

Figura 0.5

corrispondente.

Mostra l'albero delle ricorrenze secondo l'alfabeto prefissato (si veda sopra, in *Huffman tree*, 4° opzione)



Analisi delle frequenze

[From Wikipedia, the free encyclopedia]

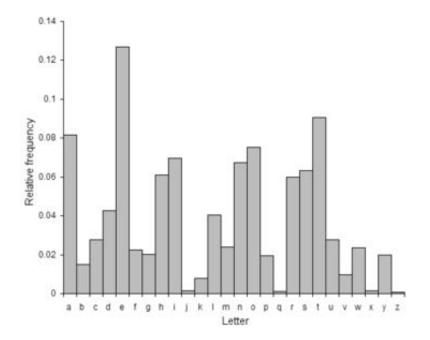
Le indagini quantitative sui testi si servono spesso di qualche forma di **analisi delle frequenze**.

Possono essere interessanti le analisi delle frequenze di caratteri, di parole, di gruppi di parole che si possono assegnare a lemmi o significati definiti; queste analisi possono riguardare un singolo testo (da un frammento epigrafico, a un'opera come la Divina commedia), un intero *corpus* letterario o un opportuno campione di un linguaggio specialistico o di un'intera lingua. In particolare un primo metodo che si adotta in attività di crittanalisi si basa sul fatto che in ogni lingua la frequenza di uso di ogni lettera è piuttosto determinata; questo è vero in modo rigoroso solo per testi lunghi, ma spesso testi anche corti hanno frequenze non molto diverse da quelle previste. Si può notare quanto le prime lettere di queste lingue siano presenti in quantità molto maggiore delle altre, ad esempio da un testo in cui un certo simbolo appare oltre il 12% delle volte si può facilmente intuire che quel simbolo corrisponde alla lettera E (in inglese la distanza della E dalle altre lettere è ancora più marcata).

Vediamo come riferimento le frequenze delle lettere più comuni di due lingue:

	Italiano		Inglese
Е	11,79	E	12,31
Α	11,74	T	9,59
I	11,28	Α	8,05
0	9,83	0	7,94
Ν	6,88	N	7,19

Relative frequencies of letters in the English language



Allegato 0.6

Tratto da wikipedia, contiene informazioni per quanto riguarda lo studio delle frequenze delle lettere dell'alfabeto nella lingua inglese (frequenze poi usate per calcolare le corrispondenze nelle opzioni 2° e 3°).

http://it.wikipedia.org/wiki/Analisi delle frequenze

Relative frequencies of letters in text. English letter frequencies:[1]

Italian letter frequencies:[1]

Letter 🖼	Frequency 🔀
а	8.167%
b	1.492%
С	2.782%
d	4.253%
е	12.702%
f	2.228%
g	2.015%
h	6.094%
i	6.966%
j	0.153%
k	0.772%
I	4.025%
m	2.406%
n	6.749%
0	7.507%
р	1.929%
q	0.095%
r	5.987%
s	6.327%
t	9.056%
u	2.758%
V	0.978%
W	2.360%
X	0.150%
у	1.974%
z	0.074%

🖂	_	k.d
Lettera 📕	Frequenza	
а	11.74%	
b	0.92%	
С	4.5%	
d	3.73%	
е	11.79%	
f	0.95%	
g	1.64%	
h	1.54%	
i	11.28%	
1	6.51%	
m	2.51%	
n	6.88%	
0	9.83%	
p	3.05%	
q	0.51%	
r	6.37%	
s	4.98%	
t	5.62%	
u	3.01%	
V	2.10%	
Z	0.49%	

© Irene M. Gironacci

Quest'opera di Irene M. Gironacci è distribuita con Licenza Creative Commons Attribuzione - Non commerciale 4.0 Internazionale.