

PROBLEMA PROPOSTO PARA QUALIFICAÇÃO À VAGA PARA PROGRAMADOR C NA INFORMATEC

INSTRUÇÕES

Caso tenha alguma dúvida entre em contato via e-mail usando o destinatário e assunto mostrados abaixo:

- Destinatário: vagas@informattec.com.br
- Assunto : [Dúvida]Codificação Huffman

É importante que o assunto acima não seja alterado, pois é usado por um sistema automático de triagem na Informattec (recomendamos copiá-lo e colá-lo no e-mail).

Algumas explicações neste documento encontram-se propositalmente em inglês, haja vista ser o domínio deste idioma condição necessária para qualificação para a vaga de programador na Informattec.

Recomendamos ler este documento até o final.

OBJETIVOS DESTE TESTE

Serão verificados neste teste:

- capacidade de solução de um problema simples, mas real.
- capacidade de implementação de uma solução para o problema (não necessariamente a MELHOR solução, mas sim UMA solução).
- qualidade da documentação da solução. Por exemplo, inteligibilidade do código-fonte, padronização na nomenclatura das variáveis.
- capacidade de entendimento de um texto simples em inglês.

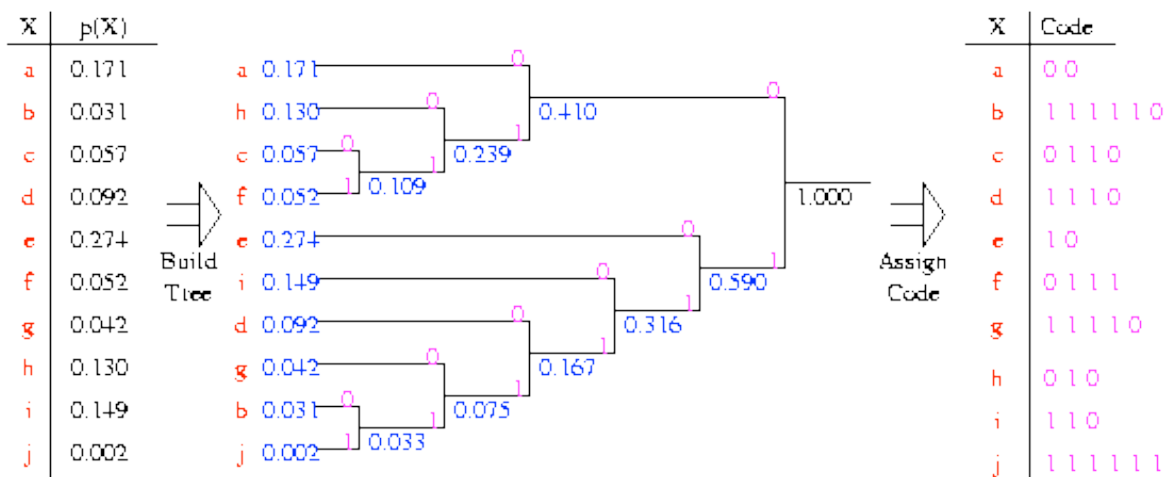
A CODIFICAÇÃO HUFFMAN

The basic idea in Huffman coding is to assign short codewords to those input blocks with high probabilities and long codewords to those with low probabilities.

A Huffman code is designed by merging together the two least probable characters, and repeating this process until there is only one character remaining. A code tree is thus generated and the Huffman code is obtained from the labeling of the code tree. An example of how this is done is shown below.

X	p(X)
a	0.171
b	0.031
c	0.057
d	0.092
e	0.274
f	0.052
g	0.042
h	0.130
i	0.149
j	0.002

The final static code tree is given below:



- It does not matter how the characters are arranged. I have arranged it above so that the final code tree looks nice and neat.
- It does not matter how the final code tree are labeled (with 0s and 1s). I chose to label the upper branches with 0s and the lower branches with 1s.
- There may be cases where there is a tie for the two least probable characters. In such cases, any tie-breaking procedure is acceptable.
- Huffman codes are not unique.

PROBLEMA A SER RESOLVIDO

Você deve escrever um programa em C que resolva o problema mostrado abaixo.

Dado que existe um vetor `ENTRADA` de 256 elementos (0 a 255) tal que cada elemento contém um valor ($0 \leq \text{valor} \leq 0xFFFF$), crie um segundo vetor `SAIDA`:

```
struct tCodigo {
    unsigned int uiCode;
    int         iBitsUsadosDaEsquerdaParaDireita;
};
unsigned int  ENTRADA[256];
tCodigo      SAIDA[256];
```

Como exemplo, usando a tabela mostrada acima, seu programa deveria calcular os seguintes resultados para 3 dos elementos do vetor `SAIDA`:

```
SAIDA[97].uiCode = 0x0000;
SAIDA[97].iBitsUsadosDaEsquerdaParaDireita = 2;

SAIDA[98].uiCode = 0xF800;
SAIDA[98].iBitsUsadosDaEsquerdaParaDireita = 6;

SAIDA[99].uiCode = 0xA000;
SAIDA[99].iBitsUsadosDaEsquerdaParaDireita = 4;
```

Não pode ser usada nenhuma biblioteca de terceiros para solução deste problema, e somente podem ser incluídos:

```
#include <ctype.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
```

PRAZO PARA RESOLUÇÃO DO PROBLEMA

Você tem 15 dias úteis a partir da data em que recebeu o e-mail contendo ESTE documento para enviar e-mail para o endereço mostrado acima indicando ter terminado o programa.

IMPORTANTE: não envie seu código-fonte no e-mail. Basta apenas nos avisar que já o terminou. Acreditamos em você!

Então, entraremos em contato via e-mail para agendar uma entrevista na Informattec. Nesta ocasião você nos apresentará seu código-fonte e nós o testaremos usando Borland C++ Builder 6.

ALGUNS AUXÍLIOS

- Bibliografia recomendada:
The Data Compression Book
by Mark Nelson and Jean-loup Gailly, M&T Books, New York, NY 1995
ISBN 1-55851-434-1
2nd edition
- Links:
<http://www.data-compression.com/lossless.shtml>
<http://www.fadden.com/techmisc/hdc>
- Tabela ASCII

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
00		□	→	←	□	↑	^	↘			☒	↶	↷		□	□
10	↓	⌘	✓	♦	♣	□	□	☒	↔	↑	→	↶	☒		□	□
20		!	"	#	\$	%	&	'	()	*	+	,	-	.	/
30	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	:	;	<	=	>	?
40	@	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
50	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[\]	^	_
60	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
70	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	□
80	Ä	Å	Ç	É	Ñ	Ö	Ü	á	à	â	ã	ä	å	ç	é	è
90	ê	ë	í	ì	î	ï	ñ	ó	ò	ô	õ	ö	ù	û	ü	ü
A0	†	°	¢	£	§	•	¶	ß	©	©	™	'	"	#	Æ	Ø
B0	∞	±	≤	≥	¥	μ	∂	Σ	Π	π	∫	²	³	Ω	æ	ø
C0	¿	¡	¬	√	ƒ	≈	Δ	«	»	...		À	Á	Â	Ã	Ä
D0	-	-	"	"	'	'	÷	◇	ÿ	ÿ	/	€	<	>	fi	fl
E0	‡	·	,	„	‰	Â	Ê	Á	Ë	È	Í	Î	Ï	Ì	Ó	Ô
F0	⌘	Ò	Ú	Û	Ü	ı	ˆ	˜	-	˘	·	˚	˛	˜	˘	˙

Char: a Decimal: 97
Hex: 0x61 Octal: 141