

# アルゴリズムとデータ構造 II

## Algorithms and Data Structures II

Exercise 08. Algorithm Design Techniques I

# Exercise 08-11のために

---

## アルゴリズム設計のためのストラテジー

(問題を解くための、広い意味での解法の考え方)

- Greedy Algorithm (Ex08)
- Divide and Conquer (Ex09)
- Dynamic Programming (Ex10)
- Backtracking (Ex11)

今回からは、「どのようにプログラムを書いたか？」までが重要です。  
プログラムのソースコードの提出も必須です。

## [Ex08] Greedy Algorithm (貪欲法)

---

- 最適解を貪欲に狙っていく
- ⇒ **自分が現在どんな状況に置かれていても、その時点で一番ベストな選択肢をとる**

### 具体例

- Prim's Algorithm
  - Dijkstra's Algorithm
- ⇒ **部分解TからV-Tに接続する頂点のうち、最小の重みで到達可能なものを選ぶ**
- Kruskal's Algorithm
- ⇒ **全ての辺から最小の重みを次々取っていく**
- Huffman Encoding (Ex08)

# Huffman Encoding

---

- ・ 文字列を圧縮する

各文字が **8bit のバイナリ** で表されるとすると...

⇒ **30文字のテキストは240文字必要**

⇒ **出現頻度が高い文字になるべく小さいバイナリを付ける**

⇒ Huffman Encoding によって、全体の文字列のbit数が減らせる

(貪欲法を適用するポイント)

各文字の**出現頻度を調べ、頻度の少ないものを2つ選び**

**二分木を構成していく**

# Huffman Encoding (Skelton)

---

- ・ 今回のスケルトンはやや大型で複雑
  - ⇒ “**Greedy Algorithms**” を念頭に置いた上で
    - ・ ヒープ
    - ・ 連結リスト
    - ・ Depth First Search

の合わせ技

プログラム全体の大枠は、**本日のクイズ（裏側）**で掴むこと  
⇒ どのような処理が“**Greedy Algorithms**”なのか？

# Huffman Encoding (Skelton)

## ・スケルトンのデータ構造

Node構造体 … 講義資料に出てくる    らのこと

```
8
9  /* Heap structure */
10 typedef struct{
11     char word;           // Character
12     int count;           // Appearance
13     int visited;        // Visited flag (for DFS)
14     char bincode[SIZE]; // Encoded
15     int bits;
16     int articulation;    // Articulation flag (for Huffman binary tree creation)
17 }Node;
```

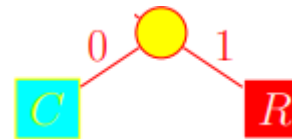
基本的には、**文字**と**出現回数**を保持するもの

変数 articulation は 出現回数の和をもつ  のことを表す

# Huffman Encoding (Skelton)

## ・スケルトンのデータ構造

list構造体 … 講義資料に出てくるツリーのこと



```
19 /* Linked list structure declaration */
20 struct list {
21     Node vertex;           // Contains of "Node" structure (Nested structure)
22     struct list *c_left;   // A pointer for left child in the binary tree
23     struct list *c_right;  // A pointer for right child in the binary tree
24 };
25 typedef struct list *NodePointer;
```

**文字と出現回数**を保持するNode構造体と、  
**その左右に何が繋がっているか**を表す。

⇒ これをリスト形式にして繋ぐことでHuffman Treeを作る

# Huffman Encoding (Skelton)

## Step 1: 出現回数を数える

1次元配列 **S[ ]** に、入力文字列が入っている。

1文字ずつ順に調べて、それぞれが何回現れるかをカウント

```
97  
98  /* (Step. 1) Compute the appearance of each character */  
99  for(i=0;i<SIZE;i++) index[i]=0;  
100  
101  for(i=0;S[i]!='\0';i++){  
102    /* [ Complete Here!! ] */; // Count the appearance of each character  
103  }  
104
```

indexは255要素の1次元配列。

それぞれが、各文字の出現数を表すカウンタ  
と思って数える。例えば・・・

index[65]は **A** の出現回数

Index[122]は **z** の出現回数

文 字	10 進	16 進	文 字	10 進	16 進	文 字	10 進	16 進	文 字	10 進	16 進	文 字	10 進	16 進	文 字	10 進	16 進
NUL	0	00	DLE	16	10	SP	32	20	@	64	40	P	80	50	`	96	60
SOH	1	01	DC1	17	11	!	33	21	A	65	41	Q	81	51	a	97	61
STX	2	02	DC2	18	12	"	34	22	B	66	42	R	82	52	b	98	62
ETX	3	03	DC3	19	13	#	35	23	C	67	43	S	83	53	c	99	63
EOT	4	04	DC4	20	14	\$	36	24	D	68	44	T	84	54	d	100	64
ENQ	5	05	NAK	21	15	%	37	25	E	69	45	U	85	55	e	101	65
ACK	6	06	SYN	22	16	&	38	26	F	70	46	V	86	56	f	102	66
BEL	7	07	ETB	23	17	'	39	27	G	71	47	W	87	57	g	103	67
BS	8	08	CAN	24	18	(	40	28	H	72	48	X	88	58	h	104	68
HT	9	09	EM	25	19	)	41	29	I	73	49	Y	89	59	i	105	69
LF*	10	0a	SUB	26	1a	*	42	2a	J	74	4a	Z	90	5a	j	106	6a
VT	11	0b	ESC	27	1b	+	43	2b	K	75	4b	[	91	5b	k	107	6b
FF*	12	0c	FS	28	1c	,	44	2c	L	76	4c	\	92	5c	l	108	6c
CR	13	0d	GS	29	1d	-	45	2d	M	77	4d	]	93	5d	m	109	6d
SO	14	0e	RS	30	1e	.	46	2e	N	78	4e	^	94	5e	n	110	6e
SI	15	0f	US	31	1f	/	47	2f	O	79	4f	_	95	5f	o	111	6f
															DEL	127	7f



# Huffman Encoding (Skelton)

Node構造体変数に、文字と出現回数を記録して...

```
106 for(i=0;i<SIZE;i++){
107     if(index[i]>0){//存在する文字の分だけ、ノードを作る (ヒープのための準備)
108         ++num_of_chars;
109         data[num_of_chars].word = i;
110         data[num_of_chars].count = index[i];
111         data[num_of_chars].visited = 0;
112         data[num_of_chars].articulation = -1;
113     }
114 }
115
116 for(i=1;i<=num_of_chars;i++){
117     printf("ID:%d  character:%c  appearance:%d\n",i,data[i].word,data[i].count);
118 }
119 printf("\n");
120
121
122 // ここからがHuffman Encodingのメインルーチン (貪欲法が絡んでくる)
123 /* (Step. 2) Create a Huffman binary tree based on the table made at Step. 1 */
124 i = num_of_chars;
125 construct_2(data,i);//出現数を持った文字たちをヒープに入れる
```

**ヒープ(minimum heap)に入れる！ (出現回数の大小で判定)**

⇒ これが Step2 の重要な操作の1つに

ヒープ関係の関数は、  
「構造体のメンバーを見て」操作できるように、従来の実装を少し  
変える必要がある

# Huffman Encoding (Skelton)

## Step 2: Huffman Tree の構築

とにかく、コードを書く前に  
クイズの問題で  
「貪欲法の流れ」を確認せよ！！

```
128 while(i>1){
129
130     /* Pick up the 2 minimum appearance characters */
131     couple[0]= /* [ Complete Here!! (Write function call) ] */; //ヒープから???
132     couple[1]= /* [ Complete Here!! (Write function call) ] */; //ヒープから???
133
134     /* Create the nodes for the picked up characters 木の左側により小さいものを置くようにする*/
135     if(couple[0].articulation == -1)left = make_inode(couple[0]); //左側に繋ぐ候補として、取り出したものが文字単体であればノードを作成する
136     else left = head[couple[0].articulation]; //文字たちを集めた「木」であれば、その根に繋ぐ準備をする
137     if(couple[1].articulation == -1)right = make_inode(couple[1]);
138     else right = head[couple[1].articulation];
139
140     /* Create the articulation node to combine the nodes for the picked up characters*/
141     newnode.count = /* [ Complete Here!! ] */; // 取り出した2つの節点の値（出現回数）の合計
142     newnode.articulation = num_of_newroot;
143     newnode.visited = 0;
144
145     /* Construct a linked-list for Huffman binary tree expressions */
146     head[num_of_newroot] = make_inode(newnode);
147     head[num_of_newroot]->c_left = /* [ Complete Here!! ] */; //作成した左側用ノードを木の左側に接続する
148     head[num_of_newroot]->c_right = /* [ Complete Here!! ] */; //作成した右側用ノードを木の右側に接続する
149
150
151
152     num_of_newroot++;
153     /* [ Complete Here!! (Write function call) ] */; //作成したノードをヒープに戻す
154
155 }
```

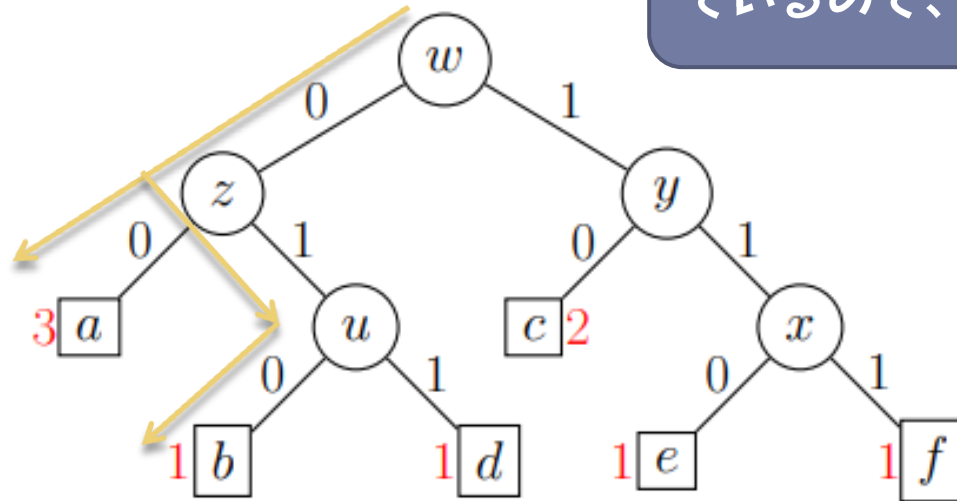
ここからは、講義スライドの通りに...

- ・ Node構造体変数 newnode に、新しく取り出したデータを組み込む
- ・ 準備した newnodeを、経過途中のTreeへ繋いでいく

# Huffman Encoding (Skelton)

## 出力ステップ：DFSによる探索

バイナリを付ける部分は完成しているので、DFSによる出力を！



List構造体を使って、木を繋いだのはこの出力のため。

Ex03とやることは全く同じ。再帰によって

「木を進めるだけ進む。ダメなら戻ってきて別の方向を探して進む」  
(左右に進むための、アドレスを持った変数はどれだ...?)

## (類題) コインの問題

- ・ X円を硬貨で支払う場面

500円、100円、50円、10円、5円、1円玉を何枚かずつ所持

⇒ 支払いに使う硬貨の枚数を最小にする組み合わせは？

(ただし、お釣り禁止)

(貪欲法を適用するポイント)

- ・ X円を超えない範囲の、最大の額面の硬貨を使えるだけ使う
- ・ 使う硬貨の額面を徐々に減らす

Huffman Encoding よりも、格段に簡単。  
とにかく、"Greedy Algorithms"のスタイルを掴んでください