

次の問9から問13までの5問については、この中から1問を選択し、選択した問題については、答案用紙の選択欄の(選)をマークして解答してください。

なお、2問以上マークした場合には、はじめの1問について採点します。

問9 次のCプログラムの説明及びプログラムを読んで、設問1, 2に答えよ。

入力ファイルを読み込んで、文字コードごとの出現回数を印字するプログラムである。

[プログラムの説明]

- (1) 入力ファイルは、バイナリファイルとして読み込む。入力ファイル中の各バイトの内容（ビット構成）に制約はない。入力ファイル名は、`#define`で指定する。
- (2) 入力ファイル中の各バイトについて、文字コード（16進数 00～FFで表示する）ごとの出現回数を求めて印字する。印字例を、図1に示す。
- (3) 印字様式を次に示す（記号①, ②, ③は、図1中の記号を指している）。
  - ・ 1行目に、処理したバイト数を①の形式で印字する。
  - ・ 3行目以降に、出現回数とその文字コードを②の形式で印字する。ただし、文字コードが20～7Eの場合は、文字コードの後にそれが表す文字（文字は、この冊子の末尾にあるアセンブラ言語の仕様の1.3で規定するもの）を③の形式で印字する。文字コードは、64行×4列の範囲に、上から下、左から右に文字コードの昇順となるように並べる。
- (4) プログラム中で使用している関数 `fgetc(s)` は、ストリーム `s` から1文字を読み込んで返す。ストリームが入力ファイルの終わりに達しているときはEOFを返す。
- (5) 入力ファイルのサイズは、long型（32ビットとする）で表現できる数値の範囲を超えないものとする。

①

|                       |             |      |      |
|-----------------------|-------------|------|------|
| 10000 bytes processed |             |      |      |
| 0 00                  | 0 40 '@'    | 0 80 | 0 C0 |
| 0 01 ②                | 15 41 'A' ③ | 0 81 | 0 C1 |
| 0 02                  | 0 42 'B'    | 0 82 | 0 C2 |
| 0 03                  | 20 43 'C'   | 0 83 | 0 C3 |
| :                     | :           | :    | :    |
| 3620 20 ' '           | 0 60 ' '`   | 0 A0 | 0 E0 |
| 8 21 '!'              | 103 61 'a'  | 0 A1 | 0 E1 |
| 76 22 '"""            | 10 62 'b'   | 0 A2 | 0 E2 |
| :                     | :           | :    | :    |
| 18 3E '>'             | 0 7E '^-'   | 0 BE | 0 FE |
| 0 3F '?'              | 0 7F        | 0 BF | 0 FF |

(中略)

(中略)

図 1 印字例 (文字コード順)

[プログラム]

```

#include <stdio.h>

#define InName "sample.c" /* 入力ファイル名 */

int main() {

    FILE *infile;
    ①→ int chr, i;
        long cnt;
        long freq[256]; /* freq[i]: 文字コード i の出現回数 */

    for (chr = 0; chr <= 255; chr++)
        freq[chr] = 0;

    infile = fopen(InName, "rb");
    cnt = 0;
    while ((chr = fgetc(infile)) != EOF) {
        cnt++;
        freq[chr]++;
    }
    fclose(infile);
}

```

```

printf(" %10ld bytes processed\n\n", );
for (i = 0; i < 64; i++) {
    for (chr = i; chr <= ; chr +=  ) {
        if ((0x20 <= chr) && (chr <= 0x7E))
            printf(" %10ld %02X '%c'", freq[chr], chr, chr);
        else
            printf(" %10ld %02X   ", freq[chr], chr);
    }
    printf("\n");
}

```

②→

設問1 プログラム中の  に入れる正しい答えを，解答群の中から選べ。

aに関する解答群

ア cnt - 1                      イ cnt                      ウ cnt + 1

b, cに関する解答群

ア 4                              イ 64                      ウ 256  
 エ i + 4                      オ i + 64                      カ i + 192

設問2 次の記述中の  に入れる正しい答えを，解答群の中から選べ。ここで，記述中の  と  には，設問1の正しい答えが入っているものとする。

文字コードを出現回数の降順に並べて印字する処理を追加する。追加した処理による印字例を，図2に示す。印字の様式は，文字コードの並び順を除いて，図1の3行目以降の様式と同じである。同じ出現回数の文字コードは，それらを文字コードの昇順に並べる。

|             |           |      |      |      |
|-------------|-----------|------|------|------|
| 3620 20 ' ' | 12 4B 'K' | 0 80 | 0 C0 |      |
| 404 69 'i'  | 12 4C 'L' | 0 81 | 0 C1 |      |
| 329 0A      | 12 57 'W' | 0 82 | 0 C2 |      |
| 329 0D      | 11 4D 'M' | 0 83 | 0 C3 |      |
| 299 65 'e'  | 10 58 'X' | 0 84 | 0 C4 |      |
| 295 72 'r'  | 10 62 'b' | 0 85 | 0 C5 |      |
| ⋮           | ⋮         | ⋮    | ⋮    | (中略) |
| 14 36 '6'   | 0 7E '~'  | 0 BE | 0 FE |      |
| 12 34 '4'   | 0 7F      | 0 BF | 0 FF |      |

図 2 追加した処理による印字例 (出現回数順)

この処理のために、プログラムの行①の直後に、次の宣言を追加する。

```
int ih, ix, code[256];
```

さらに、プログラムの行②の位置に、次の整列処理部を追加する。

[整列処理部]

```

for (i = 0; i <= 255; i++)
    code[i] = i;
③→ ih = 255;
④→ while (ih > 0) {
⑤→     for (i = 0; i < ih; i++) {
⑥→         if (freq[i] < freq[i+1]) {
                Swap(code[i], code[i+1]);
                Swap(freq[i], freq[i+1]);
⑦→         }
            }
⑧→     ih--;
}
printf("\n");
for (i = 0; i < 64; i++) {
    for (chr = i; chr <=   b  ; chr +=   c  ) {
        if ((0x20 <= code[chr]) && (code[chr] <= 0x7E))
            printf(" %10ld %02X '%c'", freq[chr], code[chr], code[chr]);
        else
            printf(" %10ld %02X   ", freq[chr], code[chr]);
    }
    printf("\n");
}

```

ここで、整列処理部で使用する  $\text{Swap}(x, y)$  は、 $x$  と  $y$  の内容を入れ替えるために用意したマクロである。

整列処理部では、整列対象のデータ数が比較的少なく、また同じ出現回数の文字コードは元の並び順が維持されるので、バブルソートを使用している。

行④の while 文のブロックを 1 回実行すると、配列の走査範囲（要素番号 0 ～  $ih$ ）中の出現回数の最小値とその文字コードが、要素番号  $ih$  の位置に置かれ、配列の走査範囲が 1 だけ狭められる。これを繰り返して整列を行う。この処理では while 文のブロックの実行回数は常に  $d$  回となる。

ここで、while 文のブロックの 1 回の繰返しにおいて、行⑥の if 文のブロック内の処理が最後に実行されたときの  $i$  の値を  $ix$  とすると、行⑤の for 文のブロックの実行が終了した時点で、配列  $\text{freq}$  の要素番号  $e$  以降の要素の値は整列済みとなっている。これを利用して、整列処理部を表 1 に示すように変更すれば、while 文のブロックの実行回数を減らせる可能性がある。

表 1 整列処理部の変更内容

| 処置         | 変更内容      |
|------------|-----------|
| $f$ の直後に追加 | $ix = 0;$ |
| 行⑦の位置に追加   | $ix = i;$ |
| 行⑧を置換え     | $g;$      |

d に関する解答群

- ア 253                      イ 254                      ウ 255                      エ 256

e に関する解答群

- ア  $256 - ix$                       イ  $ix - 1$                       ウ  $ix$                       エ  $ix + 1$

f に関する解答群

- ア 行③                                      イ 行④                                      ウ 行⑤

g に関する解答群

- ア  $ih = ix - 1$                       イ  $ih = ix$                       ウ  $ih = ix + 1$                       エ  $ix = ih$