

# プログラミング演習Ⅰ 第6回 演習レポート

2164204

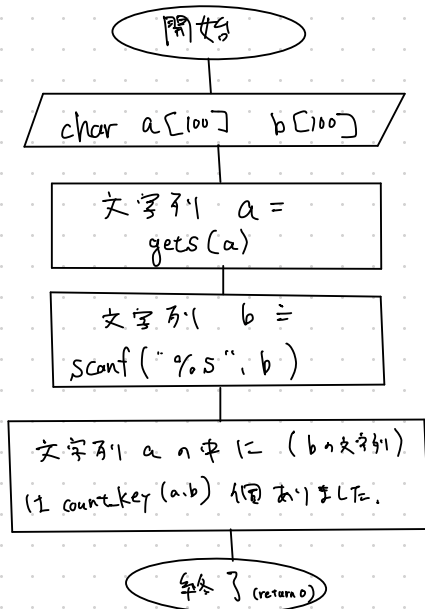
野村 瑛吉

## (1) 基本課題4

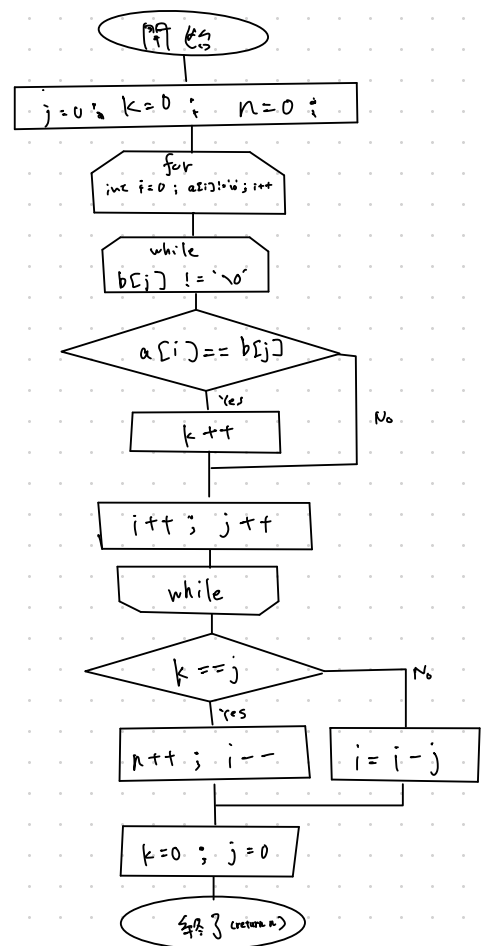
2164204-b4.c

指定したキーワードが含まれている個数を出力

(2) <sup>int</sup> main



<sup>int</sup> count-key



(3) main 関数で文字数 100 の文字列

char a[100], b[100] を定義.



a を持てる個々の文字列、b を持てる文字列、

つまり a の中に b がいくつあるか数えるようにする.

文字列 a を gets(a) で入力、文字列 b を scanf 関数で入力.

文字列 a の中に文字列 b がいくつ含まれているか

表示. この際 count-key(a, b) が呼び出される.

int 型関数 count-key(char a[], char b[]) では、

第一引数 b が持てる個々の文字列、

第二引数 a が持てる個々の文字列と見做す.

main 関数内の文字列 a[100], b[100] と対応している.

int 型変数 j=0, k=0, n=0 を定義.

for 文では、文字列 a の最後の文字までループ.

while 文では、文字列 b の最後まで、a[i] と同じ

文字がないか調べる. 同じ文字だった場合、k をインクリメントし、

同じ文字の場合もそうでない場合も、i と j をインクリメントする.

つまり、a[i] も b[j] も次の文字になり、b[j] = '\0' となるとして

繰り返す.

for 文の繰り返し  $i$  回目において、

$$(*) \rightarrow \begin{cases} a[i] = b[0] & (k=1) \\ a[i+1] = b[1] & (k=2) \\ \vdots & \vdots \\ a[i+j] = b[j-1] & (k=j) \end{cases} \rightarrow n++$$

のすべてが成立するとき、すなわち  $k=j$  と

なった場合、 $a[i]$  から  $a[i+j]$  が

文字列  $b[]$  と一致することになる。

このとき、 $a$  の中の  $b$  のカウント用変数  $n$  の  
値を 1 増やすことができる。

(\*) がすべて成立しなかった、すなわち  $k < j$  の  
場合には、 $i \rightarrow i+j$  となっているので、

$i \rightarrow i-j$  ( $i+j \rightarrow i$ ) と直し、

元の for 文に戻るようにする。

こうすることによって、 $a$  内のそれぞれの文字が

最初と異なる  $b$  が存在するか判定することができる。

最終的に  $n$  の値が求める個数なので、

これを戻り値とする。

$a[] = "a_0 \ a_1 \ a_2 \ \dots \ ' \backslash 0' "$  (max size 100)

$b[] = "b_0 \ b_1 \ b_2 \ \dots \ ' \backslash 0' "$  (max size 100)

$i=0 \ a_0 \ a_1 \ a_2 \ \dots \ a_j \ ? = b_0 \ b_1 \ b_2 \ \dots \ b_j$

$i=1 \ a_1 \ a_2 \ a_3 \ \dots \ a_{i+j} \ ? = b_0 \ b_1 \ b_2 \ \dots \ b_j$

$\vdots$

$i=0$

$j=0$

$a_0 ? = b_0$

$\textcircled{+} \ k++$

$j=1$

$a_1 ? = b_1$

$\textcircled{+} \ k++$

$\vdots$

$a_j ? = b_j$

$\textcircled{+} \ k++$

~~$i--$~~   
2重ループ  
 $i < j$

if  $k == j \rightarrow n++, i--$  else  $i = i - j$  ( $\rightarrow k=0, j=0$ )

$i=1$

$j=0$

$a_1 ? = b_0$

$\textcircled{+} \ k++$

$a_2 ? = b_1$

$\textcircled{+} \ k++$

$\vdots$

$a_{i+j} ? = b_j$

$\textcircled{+} \ k++$

if  $k == j \rightarrow n++, i--$  else  $i = i - j$  ( $\rightarrow k=0, j=0$ )

$k == j$  (文字列  $a$  中に文字列  $b$  が存在)

の回数

$= \textcircled{n} \leftarrow \text{区} | \text{区}$

(4)

main 関数で文字数 100 の文字列

char a[100], b[100] を定義.



a を持てる側の文字列、b を持てる文字列、

つまり a の中に b がいくつあるか数えるようにする。

文字列 a を gets(a) で入力、文字列 b を scanf 関数で入力。

文字列 a の中に文字列 b がいくつ含まれているか  
表示。この際 count-key(a, b) が呼び出される。

count-key 関数では、a[i] に対する繰り返し変数を i、  
b[j] に対する繰り返し変数を j、

while 文内の if 文の True 数に対する変数を k、  
文字列 a 内の文字列 b の個数を n とする。

for 文で文字列 a 内のすべての文字を調べる。

while 文で文字列 b 内のすべての文字に対して  
繰り返し、a[i] == b[j] 且 i < j も

インクリメント (True が 1 回 True 数 k を 1 増やす)。

if (k == j) は while 文で k が毎回インクリメント、  
それと一致した a の中 (= 文字列 b が存在した場合) に

実行され、n をインクリメントし、i をデクリメントする。

で重複を防ぐ。

if文が false だった場合、else 文内の  
 $i = i - j$  によって、while 文で  $i$  がインクリメント  
されたのを元に戻す。

戻り値が文字列  $\alpha$  の中にある  
文字列  $b$  の数となり、これを main 関数  
で表示する。

- (5) 今回のプログラムでは、for 文と while 文の  
2重ループになっており、変数の扱いが  
複雑しかった。今 文字列  $\alpha$  はこの文で  
文字列  $b$  はこの文字列  $a$  かしかり  
認識できていないといけなかった。  
レポートによって、理解がとても深まった。  
普段も文字で検査することは多々あるので、  
そのアルゴリズムを体感できたのは、  
とても興味深い。

- (6) 一緒に考え、たくさんヒントをくれた友人がいるので感謝する。

新村 柊月 (B2、情報工学EP)

- (7) 課題提出期限後、復習用の解答プログラムをLMSに公開していい。