

プログラミング演習Ⅰ 第9回 演習レポート

2164204 野村 瑛吉

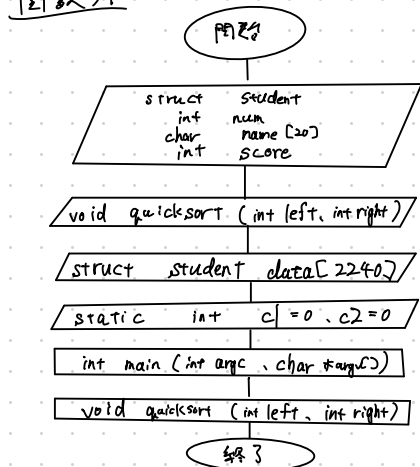
(1) 基本課題 2

2164204 - b2.c

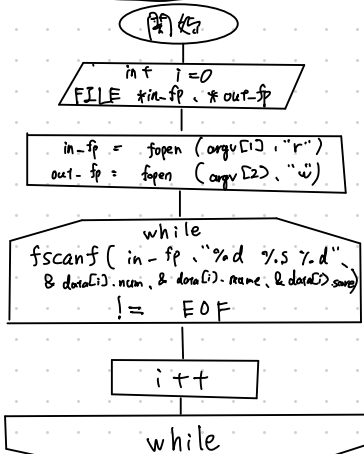
整列過程に於けるデータの比較回数と

データの入れ換え回数を表す。

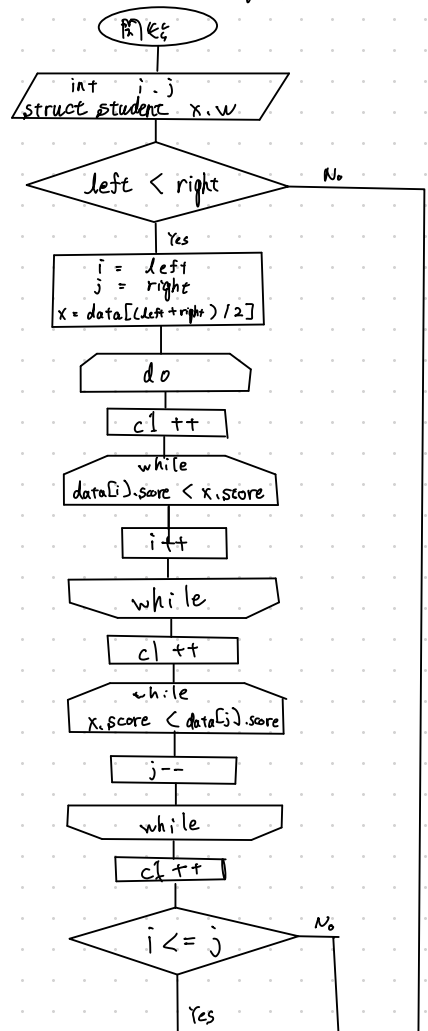
(2) 関数外

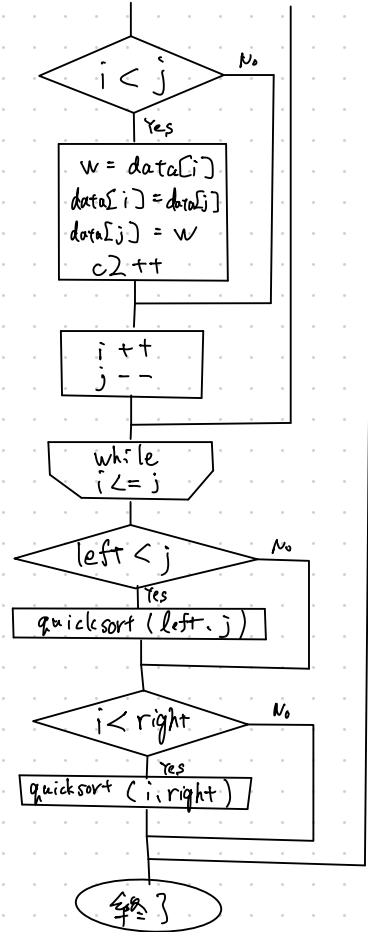
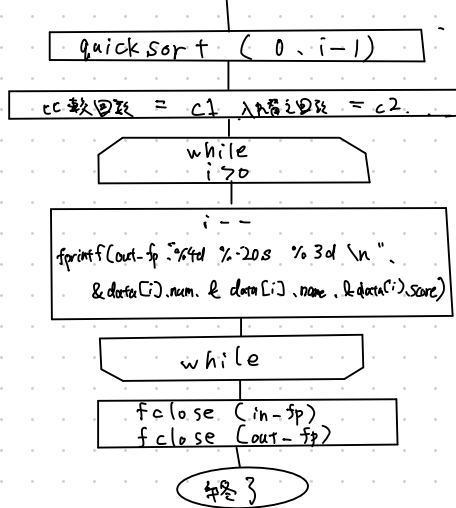


int main (int argc, char *argv[])



void quicksort (int left, int right)





(3) quickSort (int left, int right) について考える。

基本的には $left < right$ が成立しないと終了。

$i = left, j = right, x = data[(left + right) / 2]$ c73.

$data[i].score$ と $x.score$ を比較。

$data[i].score < x.score$ ならば i の位置を交換。

これを (4) の比較。

次に、 $data[j].score$ と $x.score$ を比較。

$x.score < data[j].score$ ならば j の位置を交換。

これを (4) の比較。

この処理が終了した後、 $i < j$ なら
 $data[i]$ と $data[j]$ を入れ替え。これが1回の入替え。

その後 i を1増やし、 j を1減らす。

上記の処理を $i \leq j$ の関係が崩れていないまでやる。

$i > j$ になったら後をやる。

$left < j$ (j が減りすぎて $left$ より下になってしまった場合)
 $left$ is, $quicksort(left, j)$ で再帰処理。

$i < right$ (i が増えすぎて $right$ より上になってしまった場合)
 なら, $quicksort(i, right)$ で再帰処理。

次第に $i < j$, $left, right$ が $\frac{i+j}{2}$ 付近に収束し、
 比較・入れ替えが少なくなる。

(参考 ④)

$$x = \frac{left + right}{2}$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8
5	7	1	4	6	2	3	9	8

$i = left (=0)$

$j = right (=8)$

$a[i] > x$
 かつ $i \leq left$

5	7	1	4	6	2	3	9	8
---	---	---	---	---	---	---	---	---

$a[j] < x$
 かつ $j \geq right$

5	3	1	4	6	2	7	9	8
---	---	---	---	---	---	---	---	---

$i \leq j$ かつ $a[i] > a[j]$ が入替え

$a[i] > x$
 かつ $i > left$

5	3	1	4	6	2	7	9	8
---	---	---	---	---	---	---	---	---

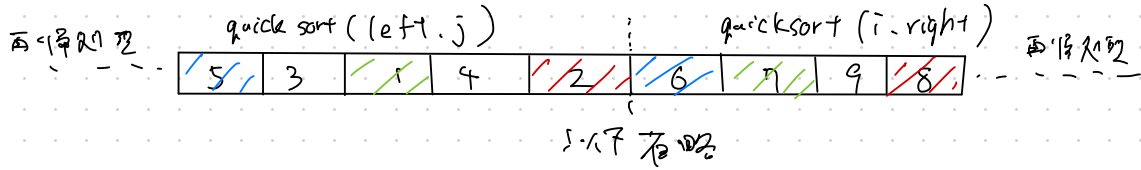
$a[j] < x$
 かつ $j \geq right$

5	3	1	4	2	6	7	9	8
---	---	---	---	---	---	---	---	---

$i \leq j$ かつ $a[i] < a[j]$ が入替え

5	3	1	4	2	6	7	9	8
---	---	---	---	---	---	---	---	---

$i > j$ になる



7.1.1.1. 再帰処理で配列の中央値 x を基準に、
 $a[i] > x$ ならば i を右に、 $a[j] < x$ ならば j を左へ移動。その結果 $a[i] \geq a[j]$ となるまで、
 さらに i を右に、 j を左に、両者が交差する
 位置で入れ替え。 $i > j$ となったとき、左側から j
 まで、右側から i まで、配列を逆転させる。
 以上を再帰的に繰り返す。最終的に配列が
 昇順に並び、その過程で再帰処理の
 入れ替えが完了する。

(4) 第8回で見る内容は省略する、

関数外部に static int 型変数 $c1=0, c2=0$ を
 定義。 $c1$ は 比較回数、 $c2$ は 入れ替え回数とする。

quicksort 関数に $i=left, j=right$ 、

$x = \text{data}[(left+right)/2]$ とする。

$left < right$ の場合、以下の処理を行う。

do while 文で $i \leq j$ の間繰り返す。

1回の比較は、 $\text{data}[i].score$ と $x.score$ と

$\text{data}[i].score < x.score$ ならば i を右へ移動、 $(c1++)$

(④) $i < j$ なら $data[i].score \geq x.score$ なら
 $x.score < data[j].score$ なら $j \geq j+1$, $(c1++)$
 i と j を比較。 $(c1++)$ $i \leq j$ まで

$i < j$ なら 入替え用の `student` 型構造体変数 w
を用いて、 $data[i]$ と $data[j]$ を入替える。 $(c2++)$
 $i \leq j$ なら $i++$, $j--$.

ここで `do while` 文。

`do while` を入れ替えて、 $j < i$ となっている。

$left < j$ なら `quicksort` ($left, j$) で再帰呼び出し。

$i < right$ なら `quicksort` ($i, right$) で再帰呼び出し。

(5) 今回は、クイックソートのアルゴリズムを用いた
データの入れ替えだった。前回よりも複雑で、
理解、完璧に質問がなかった。実際、また
理解度が低くしてサポートを要していたが、
効率的なソート方法であることは実感できた。
マージソートについても、今回考察に時間を
とけなかったのて、日課のあるときにじっくり
考察したい。

(6) ⑦: 「明解 C言語によるプログラミングとデータ構造」

P175, P176

2008. 9. 10

岸田望洋、辻亮介

(7) 参考資料を用いることは自分の理解を高める
ためにとても重要だと感じた。