

アルゴリズムとプログラミング

データの構造

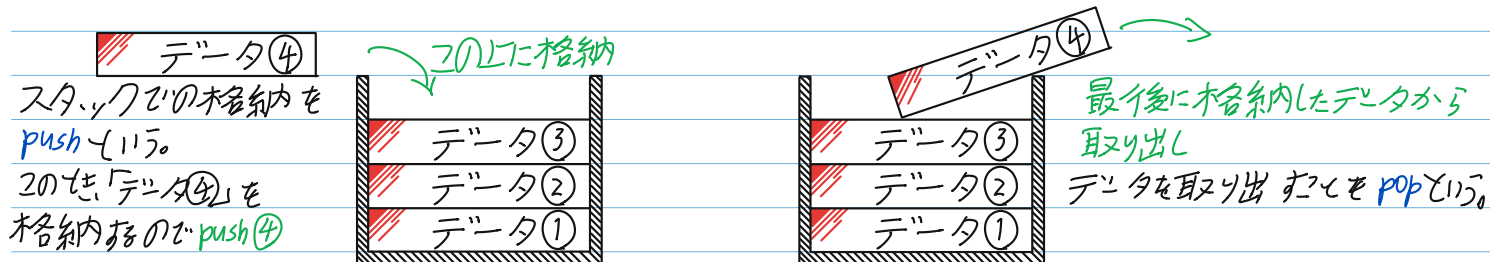
- ・コンピュータが扱う情報をデータとして、コンピュータの主記憶装置(RAM)に保存される。
- ・コンピュータの処理能力はデータの並び方により変わり、このデータの並び方をデータの構造という。

データ構造の種類

- ・スタック
- ・キュー
- ・配列
- ・連結リスト
- ・木構造

スタック << アルゴリズム: 後入れ先出し (LIFO: Last In First Out)

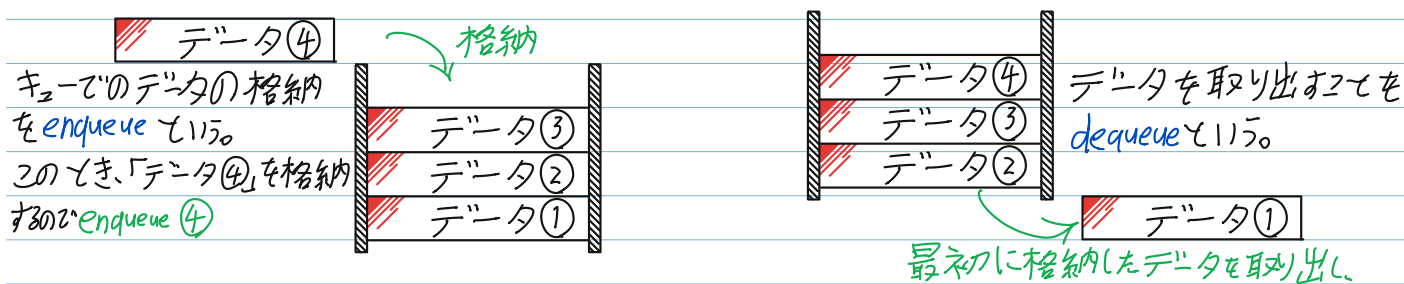
スタックは、データを1列に並べて、最後に格納したデータを最初に取り出すデータ構造



スタックのデータ構造を利用して、処理の履歴を保存（これは、元の処理に戻ることができる）

キュー << アルゴリズム: 先入れ先出し (FIFO: First In First Out)

キューはデータを1列に並べて最初に格納したデータを最初に取り出すデータ構造



キューのメリットは順番通りに処理されること。

データの格納を enqueue もデータを取り出す dequeue は
↳ ENQ ↳ DEQ と記されることもある。

・**配列** データを表にしたもの。
基本情報では配列の1つ1つを**要素**といい、要素の位置を**要素番号**といいます。

・**1次元配列** ... 要素が1列に並ぶ配列

例: 配列A

	1	2	3	4
	佐藤	鈴木	高橋	今井

↑要素番号
↑要素
プロクラミンクでは要素番号は0から数える。

例として配列Aから今井を取り出すときは「A[4]」と書く

1次元配列より大きい配列を多次元配列という。

・**2次元配列** ... 要素が縦横に並ぶ配列

例: 2次元配列A

	1	2	3	4
1	隼基	男性	15歳	港区
2	隼快	男性	16歳	南区

この2次元配列から「16歳」を取り出すときは、**2行目の3列目**を指定する必要があります。なので「A[2, 3]」と書く。
配列「行番号、列番号」

・**連結リスト** ... データを数珠つなぎに並べたもの。
形式は配列に似ている。

・**ポインタ** ... 連結リスト各要素に**ポインタ**と呼ばれるアドレスのようなものがあり、このポインタは**次にアクセスする要素のポインタを指す**。

例:

1	瞬快	4	→	4	隼基	6	→	6	隼快	2	
---	----	---	---	---	----	---	---	---	----	---	-------

↑データ
↑ポインタ(次にアクセスする要素のアドレス)

△**連結リストと配列の違い**

連結リストは配列と同じようにデータが川風に並んでいる。

違う点は**アクセスする方法**

連結リストと配列の違い

- アクセス方法: 配列では配列名と要素番号を指定することでデータを取出す。
連結リストではデータの先頭から順番にアクセスするため、要素が多いほどアクセスに時間がかかる。

配列	連結リスト
A[2]とする これが直接取り出される 1 2 3 配列 瞬快 筆快 筆基	このリストから「筆快」を取り出すには先頭から順にたどってアクセスする。 5 瞬快 4 筆基 6 筆快 2

それぞれのメリット

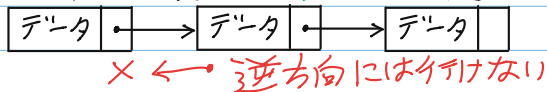
- 配列: データに直接アクセスできる。更新が速い
- 連結リスト: ポインタを変更するだけでデータを挿入・削除できる。

デメリット

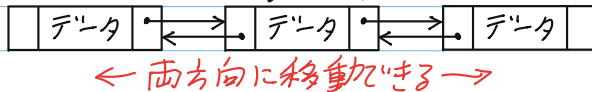
- 配列: データを挿入・削除するたびに、他のデータを動かす必要がある。
- 連結リスト: 要素数が多いと、データのアクセスに時間がかかる。

連結リストの分類

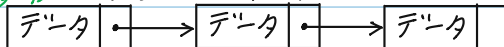
単方向リスト... 先頭から末尾まで一方向にデータをつなげた連結リスト



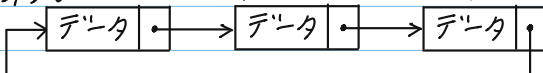
双方向リスト... 又々方向につなげた連結リスト。又々方向なので逆にも行ける。



線形リスト... 直接リストにつながるリスト

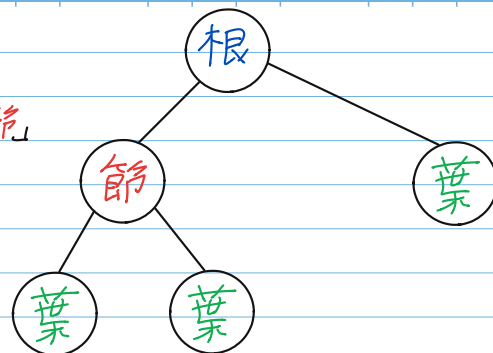


環状リスト... 末尾まで行くと再び先頭に戻るリスト



・木構造…階層構造を持つデータ構造

木構造は始りの点を「根」、枝分かれする箇所を「節」、
末端を「葉」という。



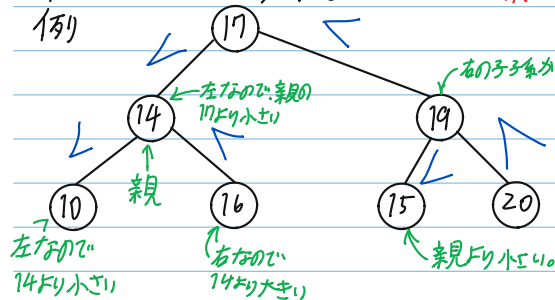
▷木構造の親子関係

木構造の分岐元を「親」、分岐先を「子」ともいふ。
親は子を1つでも持つことができる。

木構造で、親が0~2個の子を持つ木構造を「2分木」、0~3個の子を持つ木構造を「3分木」、
親が0個~n個の子を持つ木構造を「n分木」と表す。

▷2分探索木

親と子の値の関係が「左の子孫 < 親 < 右の子孫」になっているものを「2分探索木」という。



左の子孫 < 親 < 右の子孫 これ以外は
2分探索木ではない。

・2分探索木のメリット
階層の数だけ値を調べれば「目的のデータを見つける
ことができる。」

例問題：A, B, C, Dの順に到着するデータに対して、一つのスタックだけを用いて
出力可能なデータはいくつか？

- A, A, D, B, C
- I, B, D, A, C
- ウ, C, B, D, A
- E, D, C, A, B

スタックでは最後に到着したデータを順に取り出すので、最初
到着したデータは一番最後に出力される。
ここではAが最初に到着しているため、最後に出力される。

答え：ウ

(2) 空の待ち列に次の ENQ1, ENQ2, ENQ3, DEQ, ENQ4, ENQ5, DEQ, ENQ6, DEQ, DEQ の操作を行った。次に DEQ の操作を行って取り出せるデータを答えよ。

※ ENQ: 待ち列にデータを挿入、DEQ: 待ち列からデータを取り出し、
ENQ (エンキュー)、DEQ (デキュー) の操作はキューでのみ行われる。
キューは先入れした順にデータを取り出すので

→

ENQ1, ENQ2, ENQ3, DEQ, ENQ4, ENQ5, DEQ, ENQ6, DEQ, DEQ
1 取出 2 取出 3 取出 4 取出

と出力される。なので、次の DEQ での出力

5

・復習必須の内容

配列、連結リスト、二分探索木の特徴

▶ アルゴリズムの基礎

アルゴリズムとは処理を行うための流れを表したものである。

・アルゴリズムの表現方法

文章、フローチャート、数式、プログラミング言語の4つのうちどれかを使って表す。

ここでのアルゴリズムの例は数値を絶対値に変換するアルゴリズムを例に解説していきます。

▶ 文章

文章で「数値を絶対値に変換するアルゴリズム」を表すと、

- ① $x < 0$ ならば ②へ、 $x \geq 0$ ならば ③へ
- ② $-x \rightarrow x$
- ③ x を返す

※ リット: 数式記号と文字が混ざれば、その他の知識がなくてもアルゴリズムを理解できる。

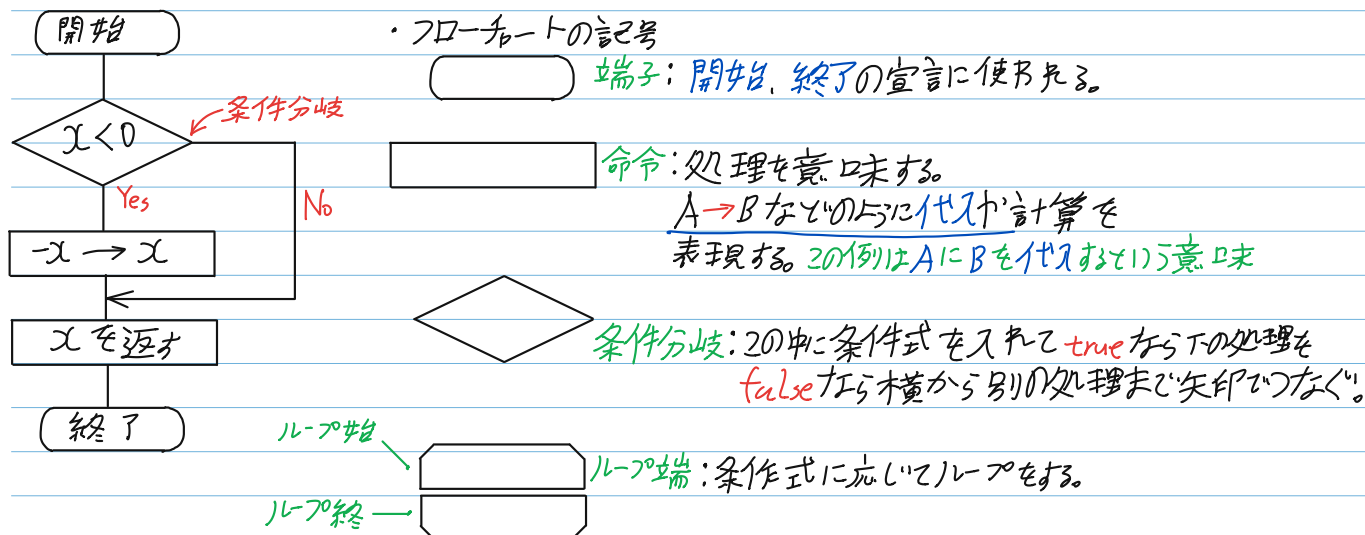
$-x \rightarrow x$ 計算結果

↑

x が 0 未満なら $-x$ で、例えば x が -1 なら $-(-1) = 1$

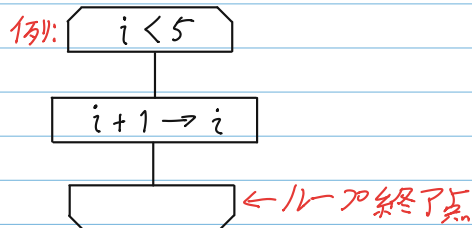
△フローチャート

フローチャートは命令を記号にして書き表したものだ。
数値を絶対値に変換するアルゴリズムを表す。



解くコツ

それぞれの処理ブロックの処理の結果を表にすると
変数の値などを求めやすくなる。



△数式

数値を絶対値に変換するアルゴリズムを数式で表す。

$$f(x) = \begin{cases} -x & (x < 0 \text{ のとき}) \\ x & (x \geq 0 \text{ のとき}) \end{cases}$$

この数式 $f(x)$ は関数を表す記号
括弧内 x は引数といい、関数内に値を代入するのに使う

関数... 処理をひと括りにまとめることかできるもの。《プログラミング言語では関数で呼び出して関数内の処理をしている。

この数式の処理の流れ

- ・引数 x の値が 0 未満なら、負の数なので、正負を反転。
- ・引数 x の値が 0 以上なら、正の数なので、その値を返す。

数式の例題

$$F(n) = \begin{cases} 1 & (n=0) \\ n \times F(n-1) & \end{cases}$$

この数式が表している計算式を書け
仮に n に 3 を入れると

$$F(3) = 3 \times F(3-1) \rightarrow 3 \times 2$$

$$F(2) = 2 \times F(2-1) \rightarrow 2 \times 1$$

$$F(1) = 1 \times F(1-1) \rightarrow 1 \times 0$$

$$F(0) = 1 \quad \text{← 1 だけ}$$

これが表すのは 階乗 であるので計算式 $n!$

整数 x, y ($x > y \geq 0$) に対して、次のように定義された関数 $F(x, y)$ がある。

$$F(x, y) = \begin{cases} x & (y=0 \text{ のとき}) \\ F(y, x \bmod y) & (y > 0 \text{ のとき}) \end{cases}$$

$F(231, 15)$ の値を求めよ。 ※ $x \bmod y$ は x を y で割った余り

$$F(x, y) = \begin{cases} x & (y=0 \text{ のとき}) \\ F(y, x \bmod y) & (y > 0 \text{ のとき}) \end{cases}$$

$F(231, 15)$ を $F(y, x \bmod y)$ に代入すると

$F(15, 6) \leftarrow 231 \div 15$ の余りは 6 なので y 側に 6

$F(6, 3) \leftarrow 15 \div 6$ の余りは 3

$F(3, 0) \leftarrow 6 \div 3$ の余りは 0 ← y が 0 になったので x ($y=0$ のとき) の条件を満たす
 x の値を返すということなので

答え: 3

プログラミング言語

プログラミング言語での数値を絶対値に変換するアルゴリズム

$f(x)$: then 条件が正しいとき

if $x < 0$ then

return $-x$

return した値を返す

else ← else はそうでない場合

return x

プログラミング言語例題

関数 $f(x, y)$ が $f(775, 527)$ で与えらる

$f(x, y)$: if $y = 0$ then return x else return $f(y, x \bmod y)$ の結果を求めよ

$f(775, 527) \rightarrow f(527, 248)$

$x \bmod y$ は x を y で割った余り

$f(527, 248) \rightarrow f(248, 31)$

$f(248, 31) \rightarrow f(31, 0)$

y が 0 になり、 x は 31、よって結果は 31

関数の実行内容に引数を入れ替える命令があるときは別の条件を満たすまでループする