

アルゴリズムとデータ構造

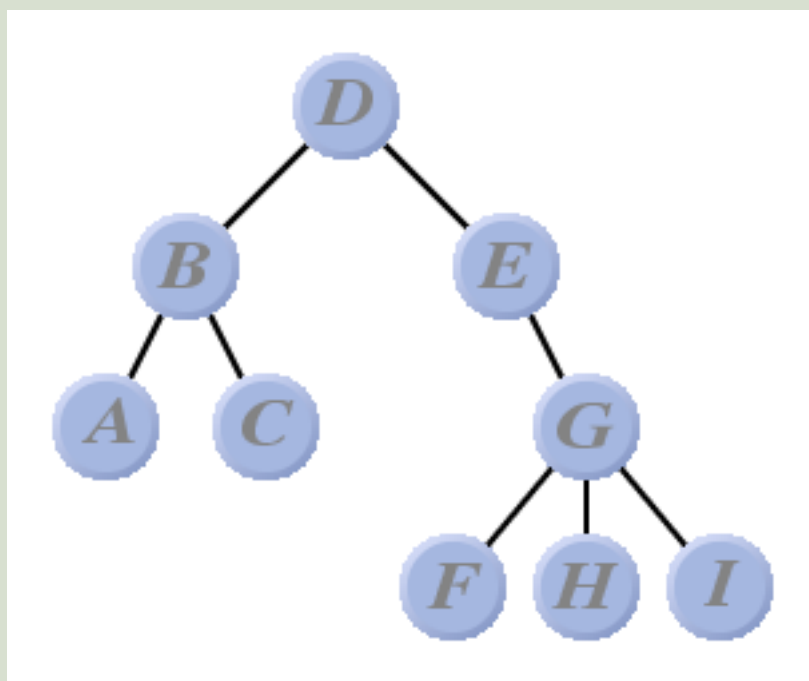
演習第 6 回

ツリー 1 (解析木)

今回は木 ([アルゴリズム C 第 1 巻 p.41](#)) についてです。木の構造や、辿り方について理解してください。

問題 1 [\[印刷用 PostScript\]](#)

(1) 次の木の名称が、図のどの節点 (ノード) に該当するかを答えなさい。



根 (root) :

G の親 (parent) :

B の子 (child) :

H の兄弟 (sibling) :

外部節点 (external node) :

内部節点 (internal node) :

高さ (height) :

C のレベル (level) :

道長 (path length) :

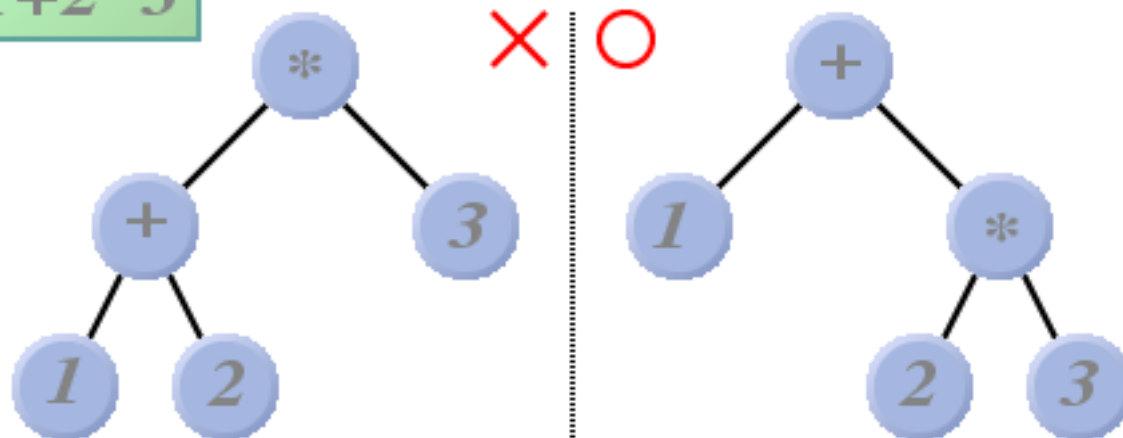
(2) 次の中置記法で書かれた式の解析木を書きなさい。

$4*(3+2)+1$

(3) (2) で作成した木を、preorder、inorder、postorder でトラバースした結果を書きなさい。

(1) は用語 ([アルゴリズム C 第 1 巻 p.42](#)) に関する問題です。木は用語が多いので、教科書で用語の意味をよく確認して答えてください。

(2) は解析木 ([アルゴリズム C 第 1 巻 p.47](#)) を作る問題です。例えば、 $1+2*3$ の解析木は このようになります。

$1+2*3$ 

左側の木は間違いです。この木で計算すると答えが 9 になってしまいます。演算の優先順位に気をつけて気を作ってください。

(3) はトラバース（[アルゴリズム C 第1巻 p.51](#)）する問題です。三種類の辿り方によって、ノードを通る順番が変わります。先程の解析木の例では、このようになります。

```
preorder: +1*23
inorder: 1+2*3
postorder: 123*+
```

preorder、inorder、postorder の結果はそれぞれ、前置記法、（括弧のない）中置記法、後置記法になります。

問題 2

ノードの中身を表示しながらトラバースする関数

```
void preorder(NodePointer node);
void inorder(NodePointer node);
void postorder(NodePointer node);
```

を再帰を使って書きなさい。ファイルは [ex06-2-skel.c](#) を使用すること。

実行例：

% **./a.out**

preorder: + 1 * 2 3

inorder: 1 + 2 * 3

postorder: 1 2 3 * +

[演習第2回](#)のリストを応用して、木を作ります。[ex06-2-skel.c](#) をよく読んでから、関数を作成してください。

まず構造体 node は次のようになっています。

```
struct node {
    struct node *right;
    char key;
    struct node *left;
};
```

right が右のノードへのポインタ、*left* が左のノードへのポインタ、*key* がノードの持つ

値です。実際にノードを作るのは makenode 関数で、malloc をして、左右には tail ノード（何も繋っていない状態）を代入しています。

main 関数の前半で $1+2*3$ の解析木を作成しています。どのように木が繋がっているかをよく確認してください。通常はこのような木の作り方はせず、演習第7回でやるように、木に繋ぐ関数を作って繋いでいきます。

トラバースする関数は再帰を用いて作成します。左右に辿るときに tail かどうかを調べて、tail でなければ再帰して木を辿ります。

問題 3

後置記法から解析木を作成するプログラムを書きなさい。必要であれば、[演習第3回](#)で使った関数などを 用いても良い。

実行例：

% ./a.out

Input data by Reverse Polish Notation: **123*+**

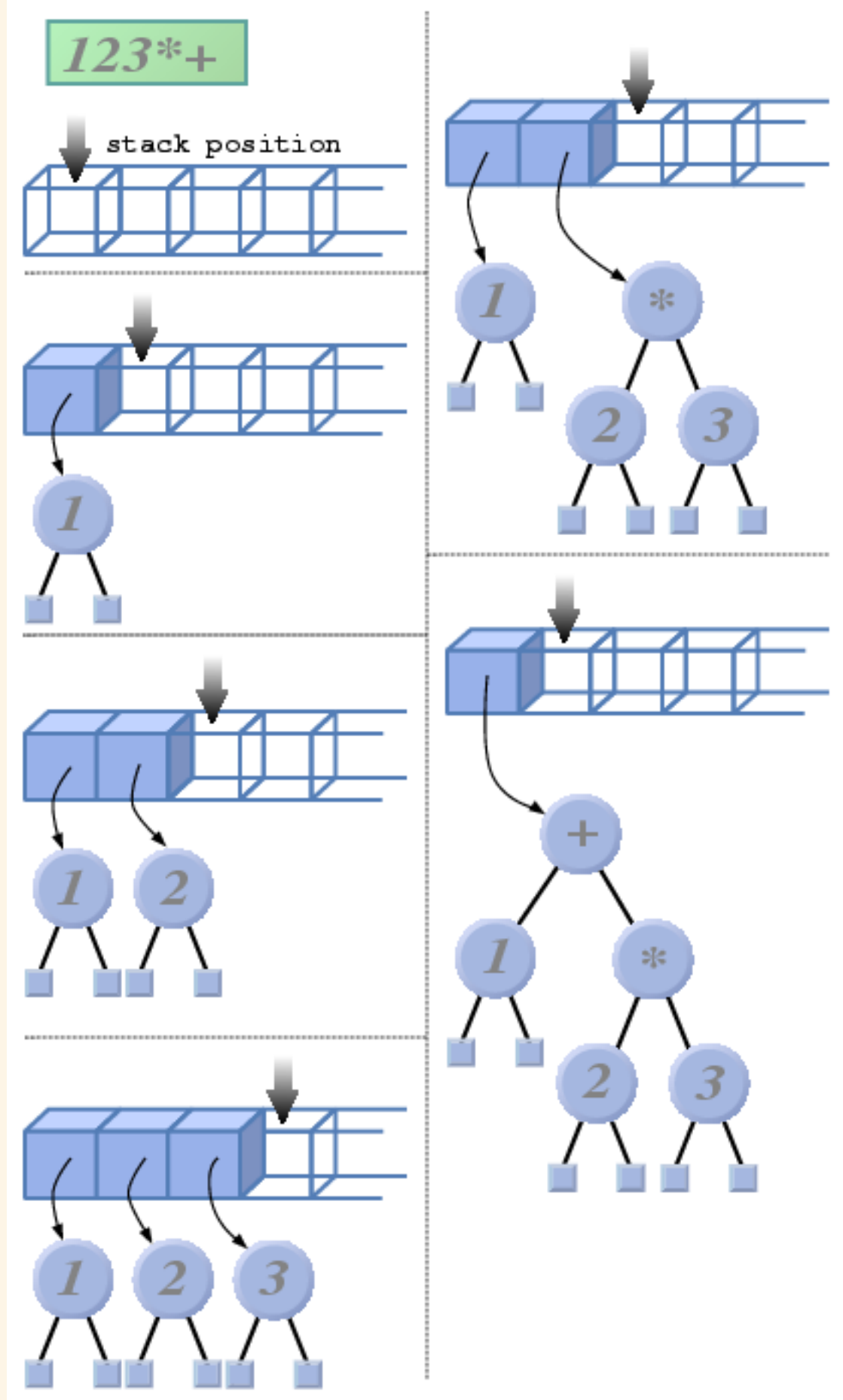
preorder: + 1 * 2 3

inorder: 1 + 2 * 3

postorder: 1 2 3 * +

解析木を作るには、[演習第3回](#)でやったスタック を使います。処理の流れはほぼ同じです。計算を行なう代わりに木として 繋げていきます。

1. 文字を読みこんだら、ノードを作成して、その文字をノードに入れる
2.
 1. その文字が数字ならば、そのノードをスタックにプッシュする
 2. その文字が記号ならば、二回ポップし（一回目にポップしたものを記号のノードの右に、二回目にポップしたものを記号のノードの左に繋ぐ）、その記号のノードを再びプッシュする



[演習第3回の問題2](#) と大きく異なるのはスタックの扱うデータの型です。演習第3回ではスタックには `int` 型を入れていましたが、ここでは `NodePointer` 型を入れることになります。配列を宣言するときの型や、`push` 関数や `pop` 関数の引数や戻り値の型に気を付けてください。