

## ▼ 第7回演習課題

### 提出時の注意

- student\_id及びファイル名に学籍番号を設定すること。
- Pythonファイル中の型指定を守ること。
- 提出用のPythonファイルのグローバルスコープには、余分な関数呼び出しを書かないこと。デバッグ用に書いたものはすべてコメントアウトすること。Pythonファイルを実行した際に何も実行されないのが正しい状態です。

```
def func(a, b):  
    ...  
func(1, 2) <--これが呼び出しです。これをグローバルスコープに書かないでください。
```

- オプション演習に取り組まない場合でも、関数の定義を削除しないこと。

## ▼ 疎ベクトルドット積

ベクトルの大半がゼロの場合、通常のリスト形式で保存するのは非効率的です。そのため、非零要素とその添え字で表現する、疎ベクトル表現を定義します。例えば、`[0, 0, 1, 8, 0, 0, 0]` は、`[[2, 3], [1, 8]]` と表現します。

2つの疎ベクトルのドット積（内積）を求める関数を書いてください。

例：

```
dot([[1,2,3,4], [1,2,3,4]], [[3,4,5], [3,4,5]])  
25
```

ヒント：

- リストのメソッドについての[ドキュメント](#)を参照すること。
- 添え字は0以上の整数とする。
- 入力のフォーマットは正しいものと想定してよい（添え字と非零要素の数が等しいなど）。

```
def dot(vec1, vec2):  
    """  
    引数：vec1: list[list[int], list[T]], vec2: list[list[int], list[T]]  
        #ジェネリック型Tとは加算と乗算が定義済みの任意の型（int/floatなど）  
    返回值：T
```

```
"""
pass
```

## ▼ ヨセフスの問題

紀元370年ごろに書かれたヨセフスの問題のシミュレーションをします。問題は以下の通りです。

- 窮地に陥ったn人の住人が、人口を減らすために次のような作戦を実行します。
- 彼らは円形に自分たちを配置し、執行人（住人には含まない）が住人1人が残るまでm人ごとに処刑しながら円を回っていきます。
- ヨセフスは、処刑されないようにどこに座ればいいのかを考えます。

2つの整数の入力mとnを受け取り、人々が処刑される順序を表示し、円のどこに座るべきかヨセフスに示すプログラムを書きなさい。なお、ヨセフスにわかりやすいように、最後に"<= sit here!"と表示すること。

テストケース

```
josephus(5, 9)
5 1 7 4 3 6 9 2 8 <= sit here!
# この場合、ヨセフスは8番目の席に座れば助かることになる
josephus(11, 8)
3 7 5 6 2 8 1 4 <= sit here!
```

ヒント：

- この問題には様々なアプローチがありますが、とりあえずリストに住人1～nをいれてしまうことから始めてみましょう。
- 処刑された住人はこのリストから削除することで再現できます。
- 執行人を変数として巡回させる方法もありますが、執行人を固定し（常にlist[0]を処刑する）住人をリスト内で巡回させることも可能です。

```
def josephus(m, n):
    """
    引数:m: int, n: int
    返値: None
    """
    pass
```

## ▼ カッコの対応付け

この問題では、文字列中の対応するカッコ（[ と ]）のペアを調べ、辞書にして返す関数 generate\_bracket\_map を作ります。例えば、`s = "x[x + [y]]"` という文字列があった場合、`s[1]`

とs[9]のカッコ、s[6]とs[8]のカッコが対応しているため、{1: 9, 6: 8, 8: 6, 9: 1}が出力されます。  
[と]の双方のキーが対応するペアのインデックスをバリューに持っていることに注意してください。

今回実装してもらうアルゴリズムには、「スタック」というデータ構造を用います。スタックは、Last In First Out (LIFO)とも呼ばれるデータ構造で、PushとPopの2つの操作を受け付け、Popは最後にPushされたデータを吐き出します。

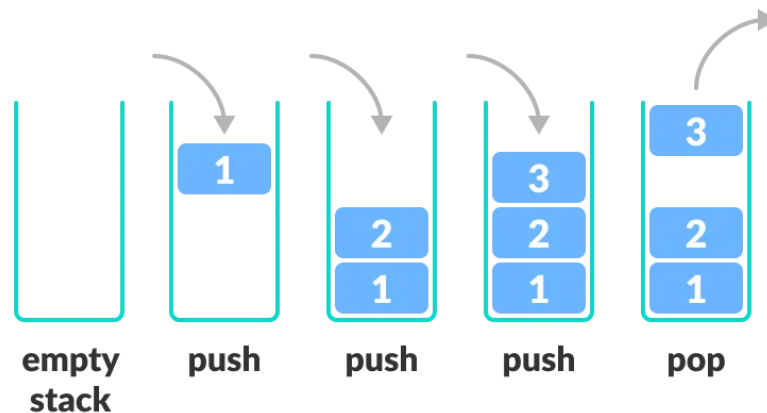


image credit: <https://www.programiz.com/dsa/stack>

今回は、Pythonのリストを用い、Pushをlist.append(xxx)、Popをlist.pop()で再現します。つまり、listは最初にPushされたもの（古いもの）から先頭にデータを保持し、Popでは最後のデータを返すとともにリストから削除します。

カッコの対応付けアルゴリズムは以下の通りです。

sのそれぞれの文字のインデックスiについてループ：

もし、文字が[の場合、スタックにiをPushします。

もし、文字が]の場合、

まずスタックからPopします。これが対応する[のインデックスになります。

bracket\_map[i]にポップしたインデックスを設定します ([ --> ] )。

同様に、bracket\_mapに逆方向のペアを設定します ([ --> ] )。

プログラムを書く前に、一度図に起こしてアルゴリズムがどう動くか確認してみましょう！

テストケース

```
generate_bracket_map("x[x + [y]]")
{1: 9, 6: 8, 8: 6, 9: 1}
generate_bracket_map("a[b[[c]d[e]]f]")
{1: 13, 3: 11, 4: 6, 6: 4, 8: 10, 10: 8, 11: 3, 13: 1}
```

```
def generate_bracket_map(string):
    """
    引数: string: str
    返値: dict[int, int]
    """
    stack = []
    bracket_map = {}
    # 処理を以下に記入

    return bracket_map
```

## ▼ オプション演習：BrainFuck

この演習では、皆さんにプログラミング言語とそれが動く仮想マシン（インタプリタ）を実装してもらいます。でも決して難しいわけではありません（Wordleよりかんたん！）

ここで実装するプログラミング言語は、[BrainFuck](#)と呼ばれる8文字しか使わない頭のおかしい（？）言語です。頭のおかしいとは言っても、実はBrainFuckはチューリング完全な言語です。

**参考** チューリング完全な言語は、皆さんがお持ちのコンピュータ（チューリングマシン）で実行可能なすべての処理を記述できます。さらに、チューリング完全な言語は、（チューリングマシンと等価なため）チューリングマシン自体をシミュレート（再現）できるという特徴があります。PythonもBrainFuckもチューリング完全なので、PythonでBrainFuckが動く仮想マシンを作ること、さらにはその逆を行うことも、理論的には可能なのです。

### 構成要素の準備

さて、BrainFuck仮想マシンはstr型のプログラムを受け取り実行します。仮想マシンに必要な要素はたった3つです。

- **メモリ**：データを置いておくところです。今回はリストを使います。メモリは以下のようにして初期化します。

```
memory = [0] * 1024
```

- **ポインタ (idx)**：リストmemoryのインデックスを保存するCPU内の記憶領域です。int型の変数を使います。皆さんはプロ1で習うC言語のポインタでさんざん悩むと思いますが、「メモリというリスト」のインデックスだと思えば万事解決します。
- **プログラムカウンタ (pc)**：こちらは入力プログラム（文字列）のインデックスです。int型の変数を使います。

最初にこれらの要素を宣言し、初期化（idxとpcは0）してください。

## 処理系

次に、処理系を書きます。

pcがlen(prog)より小さい限りループ：

progのインデックスpcに対応する文字(prog[pc])をcとする。

cが > のとき、idxをインクリメント(+1)する。

cが < のとき、idxをデクリメント(-1)する。

cが + のとき、memory[idx]をインクリメントする。

cが - のとき、memory[idx]をデクリメントする。

cが . のとき、memory[idx]をプリントする。（注意1）

cが , のとき、入力をmemory[idx]に代入する。（注意2）

cが [ のとき、memory[idx]が0であれば、progの対応する]にジャンプする。（注意3）

cが ] のとき、memory[idx]が0でなければ、progの対応する[にジャンプする。（注意3）

cがそれ以外の時はコメントとして無視する。

最後に、pcをインクリメントする。

- （注意1）メモリの内容をプリントするときは、シーザー暗号の時のようにメモリ内のユニコードを文字に変換する。また、`print(xxx, end="")`として、改行をなくす。
- （注意2）入力はinputでとり、シーザー暗号の時のように文字からユニコードに直してからメモリに格納する。
- （注意3）ジャンプはpcを書き換えることにより可能。対応するカッコのインデックスを探すのにgenerate\_bracket\_mapの結果を使ってよい（使用する場合、ループに入る前にbracket\_mapを生成）。

たったこれだけで、仮想マシンが出来上がります！実はこの十数行のプログラムに、CPUの核である「命令フェッチ」「命令デコード」「演算実行」「メモリインタフェース」などがモデル化されています。

**参考** ほとんど全てのCPUはこの5つのステージで構成されています。

- 命令フェッチ（Instruction Fetch）：機械語のプログラムを読み込みます。  
prog[pc]の部分です。
- 命令デコード（Instruction Decode）：機械語から、どの演算器を使用するか判断します。if文の部分です。
- 演算実行（Execution）：加算器などでレジスタの値を変更します。今回はインクリメント／デクリメント操作です。
- メモリインターフェイス：メモリにアクセスします。memory[idx]の部分です。

5. ライトバック：演算結果をレジスタに書き戻します。今回は、idxを更新する部分です。

早速、以下のプログラムを実行してみましょう。

```
prog = """
+++++++[>+++++++>+++++++>+++><<<<-]>.>+..+++++. .+++.
>+++++. <<+++++++>.>.+ +. - - - - -. - - - - -. >+ .>.
"""

exec_brainfuck(prog)

Hello World!
```

```
def exec_brainfuck(prog):
    """
    引数 : prog: str
    返回值 : None
    """
    pass
```

```
prog = ""  
+++++++[>++++++>+++++>++><<<-]>. >+. ++++++. . +++.  
>+++++. <<+++++>+. +++. - - - -. . - - - -. . >+. >+.  
""
```

[illegible]

[illegible]





```

      +      +
    + +    + +
      > - ] >
    + + + + + + + +
      [                >
    + +                + +
      < -                ] >
      > + + >          > > + >
      >                > + <
      < <      < <    < <    < <
      < [ - [ - > + <
      ] > [ - < + > > > . < < ] > > >
      [                                [
      - >                            + +
      + +                            + +
      + + [ >                        + + + +
      < -                            ] >
      . <      < [                  - > + <
      ] + > [                        - > + +
      + + + + + + + +                < < + > ] > . [
      - ]                            > ]
      ] +      < <                  < [      - [
      - >      + <                  ] +      > [
      - < + >      > > - [          - > + <      ] + + >
      [      -      <      -      >      ]      <      <
      < ]      < <      < <      ] +      + +      + +      + +      + +
      + .      + +      + .      [ - ] < ] + + + + + +
* * * * * M a d e * B y : * N Y Y R I K K I * 2 0 0 2 * * * * *
""

```

### 時間つぶし用の課題：やることリスト

タスクの数とその依存関係のリストを入力にとり、そのすべてのタスクが実行可能か判定する関数を書いてください。

例えば、タスク1がタスク0より前に実行されなければならない場合、その依存関係は[0, 1]と表されます。

### 実行例

```

can_finish(2, [[1, 0]])
True
can_finish(2, [[1, 0], [0, 1]])
False
can_finish(4, [[1, 0], [2, 1], [3, 2]])
True # 0->1->2->3 で可能
test_code(can_finish)
# テストケースに全問正解の場合メッセージが表示

```

```

def can_finish(num_tasks, prerequisites):
    pass

'''
検証用
'''

def gen_random_tasks(n, seed):
    import random
    random.seed(seed)
    prerequisites = set()
    while len(prerequisites) < n // 4 * 3:
        v1 = random.randrange(n)
        v2 = random.randrange(n)
        while v1 == v2:
            v2 = random.randrange(n)
        prerequisites.add((v1, v2))
    return list(prerequisites)

def test_code(fn):
    test_seeds = [3*n + 1 for n in range(20)]
    n = 1000
    results = []
    for test_seed in test_seeds:
        prerequisites = gen_random_tasks(n, test_seed)
        results.append(fn(n, prerequisites))
    x = "".join(map(str, results))

    import hashlib
    cypher = 214676177229716215358805913591335380330
    key = hashlib.md5(bytes(x, 'utf-8')).hexdigest()
    decrypted_hex = cypher ^ int(key, 16)
    try:
        return bytes.fromhex(hex(decrypted_hex)[2:]).decode()
    except:
        return "Decoding error"

```

