アルゴリズム 第7回授業 "2次元配列と計算量" (教科書 Page 43-48)

山口雅樹 (CISSP)

https://github.com/masakage/algorithm

本日の進め方

- ・前回の復習(引数と返却値)
- Training 1-4と1-5
- ・2次元配列
- Training 1-6
- ・ドリルの解答
- 計算量
- ・まとめ

1-9 2次元配列 (WIKIより)

行

添字が一つの配列を"1次元配列"と呼ぶ。 2次元配列は、添字二つで要素を特定する配列となる。 エクセルと考え方は同じ

例:配列名[行要素数][列要素数] 列

整数型配列 T[][]	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]
[0]	T[0][0]	T[0][1]	T[0][2]	T[0][3]	T[0][4]
[1]	T[1][0]	T[1][1]	T[1][2]	T[1][3]	T[1][4]
[2]	T[2][0]	T[2][1]	T[2][2]	T[2][3]	T[2][4]

配列の初期化について (44page)

○プログラム名:2次元配列初期化 /* 教科書 44ページサンプル */

○整数型:T[3][5]

○整数型:j

行

0行目の要素を0で初期化していく。

列

·····································	E数型配列 [][]	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]
[(0]	T[0][0]←0	$T[0][1] \leftarrow 0$	$T[0][2] \leftarrow 0$	$T[0][3] \leftarrow 0$	$T[0][4] \leftarrow 0$
[.	1]	T[1][0]	T[1][1]	T[1][2]	T[1][3]	T[1][4]
	2]	T[2][0]	T[2][1]	T[2][2]	T[2][3]	T[2][4]

配列の初期化について (45page)

○プログラム名:2次元配列初期化 /* 教科書 45ページサンプル */

○整数型:T[3,5]

○整数型:i ○整数型:j

 $\begin{array}{c|c}
\blacksquare i < 3 \\
| \bullet j \leftarrow 0 \\
| \blacksquare j < 5 \\
| | \bullet T[i,j] \leftarrow 0 \\
| | \bullet j \leftarrow j + 1 \\
| \square \\
| \bullet i \leftarrow i + 1
\end{array}$

まず 0行目の要素を0で初期化していく。 次に 1行目の要素を0で初期化していく。 最後に 2行目の要素を0で初期化していく。

列

整数型配列 T[][]	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]
[0]	T[0][0]←0	$T[0][1] \leftarrow 0$	$T[0][2] \leftarrow 0$	$T[0][3] \leftarrow 0$	$T[0][4] \leftarrow 0$
[1]	$T[1][0] \leftarrow 0$	$T[1][1] \leftarrow 0$	$T[1][2] \leftarrow 0$	$T[1][3] \leftarrow 0$	$T[1][4] \leftarrow 0$
[2]	$T[2][0] \leftarrow 0$	$T[2][1] \leftarrow 0$	$T[2][2] \leftarrow 0$	$T[2][3] \leftarrow 0$	$T[2][4] \leftarrow 0$

行

2次元配列行毎の合計について(46page)

```
○プログラム名:2次元配列行合計算出 /* 教科書 46ページサンプル */
○整数型:T[3,5]
○整数型:Line[3] /* 行の合計を代入する */
○整数型:Gtotal
○整数型:Lidx
○整数型:Ridx
\blacksquareLidx: 0,Lidx < 3,1
                                               まず 0行目の要素の全てをLine[0]に足していく
| \bullet Line[Lidx] \leftarrow 0
                                               次に 1行目の要素の全てをLine[1]に足していく
 \blacksquareRidx: 0,Ridx < 5,1
                                               最後に 2行目の要素の全てをLine[2]に足していく
 \blacksquare Line[Lidx] \leftarrow Line[Lidx] + T[Lidx,Ridx]
lue{} Gtotal \leftarrow 0
                                           Gtotal に Line[0]と、Line[1]と、Line[2]の合計を足す。
\blacksquareLidx: 0,Lidx < 3,1
 ullet Gtotal \leftarrow Gtotal + Line[Lidx]
```

2次元配列行毎の合計について(46page)

	整数型配列 T[][]	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	
Ī	[0]	T[0][0]	T[0][1]	T[0][2]	T[0][3]	T[0][4]	Line[0]=0行目要素
	[1]	T[1][0]	T[1][1]	T[1][2]	T[1][3]	T[1][4]	Line[1]=1行目要素
	[2]	T[2][0]	T[2][1]	T[2][2]	T[2][3]	T[2][4]	Line[2]=2行目要素

素の合計 素の合計 素の合計

最後にGtotal に Line[0]と、Line[1]と、Line[2]の合計を足している。

Training 1-6 解答例 (教科書 46Page)

```
    プログラム名:9列9行の九九の表 /* 教科書 46ページサンプル*/
    整数型:Kuku[9,9]
    整数型:Lidx
    整数型:Cidx
    Lidx:0,Lidx < 9,1</li>
    | ■ Cidx:0,Cidx < 9,1</li>
    | | ● Kuku[Lidx][Cidx] ← (Lidx + 1) × (Cidx + 1)
```

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
1	2	4	6	8	10	12	14	16	18
2	3	6	9	12	15	18	21	24	27
3	4	8	12	16	20	24	28	32	36
4	5	10	15	20	25	30	35	40	45
5	6	12	18	24	30	36	42	48	54
6	7	14	21	28	35	42	49	56	63
7	8	16	24	32	40	48	56	64	72
8	9	18	27	36	45	54	53	72	81

1-10 計算量

アルゴリズムの性能を"実行にどれだけの時間がかかるか"で考える。これを計算量といい、同じ結果が得られるなら計算量の小さいアルゴリズムがいい。

T[0]から、T[N-1]までの合計は、O(Order)記法では、O(N)と表記する。

2重ループの場合は、O(MN)となり、ループが2つある場合は O(M+N)となる。この場合、O(M+N)のほうが、時間計算量が小さいと評価できる。