#### 情報学群実験第 2 レポート

## アセンブリ言語による整列アルゴリズムに関する実験

1250373 溝口洸熙\*1

2022年11月5日

 $<sup>^{*1}</sup>$  高知工科大学 情報学群 2 年 清水研究室

# 目次

第1章	アセンブリ言語による整列アルゴリズム記述可否の検証	1
1	実験の目的	1
2	プログラムの仕様	1
3	実験	2
4	考察	3
第2章	アセンブリ言語・高級言語の実装の違い	4
1	実験の目的	4
2	実験の方法	4
3	実験の結果	4
4	考察	5
第3章	低級言語での理論的計算量に関する実験	6
1	実験の目的	6
0		
2	実験方法	6
3	実験方法	
_		7
3	実験結果	7
3	実験結果	7 7
- 3 4 謝辞	実験結果	7 7 8

## 第1章

# アセンブリ言語による整列アルゴリズム記述 可否の検証

### 1 実験の目的

高級プログラミング言語, Java, C, Python などは,『コンパイラ』と呼ばれる装置を通して機械語に書き換えられ, コンピュータで実行されている.

それに対して、アセンブリ言語は各機械語命令につけられた「意味する名前」(ニーモニック;mnemonic)を使ってプログラムを表記する表記法である.  $[1, 第 1 \, \hat{\mathbf{p}}]$  また、アセンブリ言語表記を機械語のビット列に変換する作業をアセンブルと言い、それを行うソフトウェアをアセンブラと言う. つまり、コンパイラとアセンブラは別物であり、アセンブラは機械語の表記を変えたものである故にコンピュータへの命令を 1 対 1 で書き換えるものである点がコンパイラと大きく違う点である.

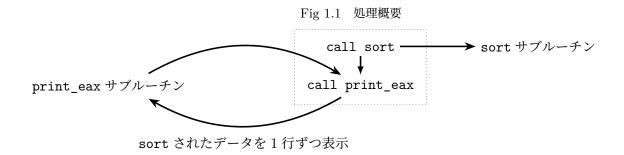
本実験課題の目的は、このようなアセンブリ言語・機械語に対して、コンパイラを使わずに整列アルゴリズム を直接技術することが可能であるか確認することである.

## 2 プログラムの仕様

0 以上  $2^{31}$  未満の自然数列に対して昇順に整列するアルゴリズムをアセンブリ言語で記述する. その際, test\_sort.s ファイルが sort サブルーチンを呼び出して整列を行う. 検証したい自然数列は, test\_sort.s 内の data1 にダブルワードで, データの個数は ndata1 で定義しており, test\_sort.s 実行時 data1 に格納してある自然数列が print\_eax サブルーチンによって出力される.

data1 の先頭番地は EBX, ndata1 は ECX に格納する. sort の呼び出し前後で他の汎用レジスタの値は変化しないように設計されている. 内部処理の概要を  ${
m Fig}~1.1$  に示す. 整列アルゴリズムは, **選択ソートアルゴリズム**\*1を元に作成している.

<sup>\*1</sup> 入力データの最大値を見つけ,それを整列アルゴリズムから除外することを繰り返し行うアルゴリズム [2, p.49]



#### 3 実験

#### 3.1 実験方法

src 1.1 に示すコンピュータとソフトウェアを利用して,アセンブリ言語で書いた整列プログラムを実行可能ファイルに変換し実行した.実行結果を確認し,整列されているか確認するとともに,Java で記述したプログラムとアセンブリプログラムを比較してどの部分をどのようにアセンブリ言語化したかを確認する.

src 1.1 使用したコンピュータとソフトウェア

\$ uname -a

Linux KUT20VLIN-462 5.4.0-70-generic #78~18.04.1-Ubuntu SMP Sat Mar 20 14:10:07 UTC 2021 x86\_64 x86\_64 x86\_64 GNU/Linux

\$ nasm --version

NASM version 2.13.02

\$ 1d --version

GNU 1d (GNU Binutils for Ubuntu) 2.30

print\_eax.s, test\_sort.s, sort.s をそれぞれアセンブルして実行する.

src 1.2 実行したコマンド

```
$ nasm -felf print_eax.s ; nasm -felf test_sort.s ; nasm -felf sort.s
```

- \$ 1d -m elf\_i386 print\_eax.o test\_sort.o
- \$ ./a.out

#### 3.2 実験結果

実験結果と期待される結果を Tbl 1.1 に示す. これからわかるように, 自然数列を昇順に整列されていることが確認できる.

Tbl 1.1 実験結果と比較

	1											
出力	0	1	1	2	2	3	4	5	6	7	8	9
期待出力	0	1	1	2	2	3	4	5	6	7	8	9

Java で記述した選択ソート( $\operatorname{src} 1.3$ )と,アセンブリ言語で記述した選択ソート( $\operatorname{src} 1.4$ )を比較して,言語 化の箇所を確認する.前者は入力データ列を data とし,後者は  $\operatorname{EBX}$  に入力データ列の先頭番地, $\operatorname{ECX}$  入力データ列の個数を格納している.ソースコードの各処理の内容と,2 つの言語による対応を  $\operatorname{Tbl} 1.2$  に記す.

Tbl 1.2 ソースコードの行対応

処理内容	src 1.3	src 1.4
ループ処理 1 の条件比較・変数処理	3	2 - 3, 25, 26
最大値の更新	4	5
最大値インデックスの更新	5	6
ループ処理2の条件比較・変数処理	6	7 - 9, 18, 19
最大値の比較・更新	7 - 11	10 - 17
data[max_index] と data[i] の入れ替え	12 - 14	21 - 24

src 1.3 Java

int max\_index = 0; int max = 0;for (int i = data.length - 1; i > 0; i--) { max = data[0];  $max_index = 0;$ for (int j = 1; j <= i; j++) {</pre> if (data[j] >= max) { max = data[j];  $max_index = j;$ } } int m = data[max\_index]; data[max\_index] = data[i]; data[i] = m; 15 }

#### 注)

1

2

5

7

8

9

10

11

12

13

14

src 1.3, src 1.4 いずれも,整列アルゴリズムの部分 のみ掲載している.

```
src 1.4 アセンブリ
1
   loop0:
2
     cmp
           ecx,
                 0
3
            endp
     jle
4
            edx, [ebx]
     mov
5
           eax, 0
     mov
6
            edi,
                  1
     mov
7
     loop1:
              edi, ecx
8
       cmp
9
             loop01
       jg
10
       mov
             esi,
                    [ebx + edi*4]
11
       cmp
             esi, edx
12
             then
       jge
              endif
13
       jmp
14
       then:
15
         mov edx, [ebx + edi*4]
16
         mov eax,
17
       endif:
18
         inc edi
19
         jmp loop1
20
     loop01:
              esi, [ebx + eax*4]
21
       mov
22
              edi, [ebx + ecx*4]
       mov
23
             [ebx + eax*4], edi
       mov
24
       mov
             [ebx + ecx*4], esi
25
       dec
             ecx
26
             loop0
       jmp
```

## 4 考察

実験結果より自然数列を整列アルゴリズムをアセンブリ言語で記述できることがわかった.

ただ、これはあくまで0以上 $2^{31}$ 未満の自然数に限った整列アルゴリズムであるため、負の整数やその他の有 理数などを対象にした整列アルゴリズムが記述可能であるかは、この実験では検証できていない.

## 第2章

## アセンブリ言語・高級言語の実装の違い

### 1 実験の目的

先にも述べたように、アセンブリ言語は機械語を 1 対 1 に記した記法である。それに対して高級言語(高水準言語)は、人間の言語・概念に近づけて設計されてたプログラム言語である。[3]

本実験の目的は、アセンブリ言語や機械語などの低級言語は Java などの高級言語と比べて、実装に関して大きく異なる点があるかどうかを明らかにすることであり、コードの複雑さやコード量がどうなるかを明らかにすることである。

### 2 実験の方法

実装に関して大きく異なる点を明らかにするため、低級言語と高級言語の一般的な実装手順を書き出し比較をする. 低級言語はアセンブリ言語、高級言語は Java を利用する.

さらに、コードの複雑さやコード量がどうなるかを明らかにするため、実際に2つの言語で書いた同一のアルゴリズムに対して、行数や条件分岐、ループの回数を比べる.

Java におけるループ回数は for 文の個数, 比較回数は if 文の個数とし, アセンブリ言語における比較回数は cmp の個数, ループ回数は一定条件下で上の行のラベルにジャンプする回数とする. 評価値は

評価値 = 行数 + 比較回数 + ループ回数

と定義し、評価値とコードの複雑さは比例するものとする.

sort.java

## 3 実験の結果

Java

 $\operatorname{src} A.3$ ,  $\operatorname{src} A.4$  は,アセンブリ言語で記述したプログラム, $\operatorname{src} A.5$  は Java で記述したプログラムである. いずれも,入力データを受け取り選択ソートアルゴリズムで整列してその整列結果を 1 行ずつ出力するプログラムであり,入力と出力は一致している. それぞれの行数と比較回数を  $\operatorname{Tbl} 2.1$  に示す.

ループ回数 評価値 記述言語 ファイル名 行数 比較回数 2 44 3 sort.s アセンブリ言語 77 test\_sort.s 26 1 1

Tbl 2.1 行数とループ・比較回数

19

2

22

1

## 4 考察

実験の結果より、両言語の評価値を比べるとアセンブリ言語の評価値の方が Java に比べて 3.5 倍であることが確認できる。1 番目立った違いは行数であろう。アセンブリ言語で記述したものに比べて Java で記述したアルゴリズムは約 1/3 とより簡潔に記述できることが分かる。

その原因として、Java のループに使われる for 文は、比較とジャンプ、ループ変数の定義と処理を 1 行で行うことが可能であることに対して、アセンブリ言語では比較・ジャンプ・ループ変数の処理の命令を 1 つずつ記述する必要があることが挙げられる.

今回の実験で、低級言語であるアセンブリ言語の方が、高級言語である Java よりも複雑でゴードの量も多くなることが分かった. ただし、この実験では独自の指標でコードの複雑さを測っているため、一般的な複雑の指標である、サイクロマティック複雑度(循環的複雑度)で計測できていない.

## 第3章

## 低級言語での理論的計算量に関する実験

### 1 実験の目的

今回の実験の目的は,アセンブリ言語・機械語で直接記述した場合も実行時間は論理的計算量(アルゴリズムによって  $O(n^2)$  や  $O(n\log n)$  など)に従うことを示すことである.選択ソートのアルゴリズムの計算量は  $O(n^2)$  である [2, p.50,51] ので,アセンブリ言語で記述した選択ソートアルゴリズムもそれに従うか検証する.

## 2 実験方法

実験環境は、src 1.1 に示した通り. アセンブリ言語での実行時間の検証は、Linux 標準の time コマンドを用いて計測する. src 1.2 のコマンドを実行し、実行ファイル a.out を生成した後、src 3.1 を実行し実行時間を計測する. 各実行時間の中でも real が引数コマンドを実行するのにかかった時間である. 実験回数は 1 つのテストにつき 3 回行い実行時間を平均する.

src 3.1 実行コマンド

```
$ time ./a.out
-- 実行結果(略)--
real 0m0.002s
user 0m0.001s
sys 0m0.000s
```

テストするデータの個数を以下のように定め、 $\operatorname{src} A.3$  の  $\operatorname{section}$  .data 部分を  $\operatorname{src} 3.2$  のように変更する. さらに、選択ソートは最良時間計算量と最悪時間計算量が等しく [2, p.50]、整列対象のデータ列は計測時間に依存しない故、今回はデータ列を全て 0 に定める.

$$T_1 = \{10^n \mid n \in \mathbb{N}, n \le 5\}$$
 $T_2 = \{n \times 10^4 \mid 2 \le n \le 9\}$ 
 $T = T_1 \cup T_2$  (データ数)

src 3.2 データの個数指定

section .data data: times データ個数 dd 0 ndata: equ (\$ - data) / 4

## 3 実験結果

実験結果を Tbl 3.1, Fig 3.1 に示す. 実行時間は有効数字 4 桁で表現している.

Tbl 3.1 データの個数と実行時間の出力

データ個数	(個)	実行時間	(秒)
1		0.0010	
10		0.0010	
100		0.0020	
1,000		0.0073	
10,000		0.1873	
20,000		0.6077	
30,000		1.2164	
40,000		2.0527	
50,000		2.7173	
60,000		3.7017	
70,000		4.8357	
80,000		5.9860	
90,000		7.3787	
100,000		8.8790	

Fig 3.1 データの個数と実行時間の曲線グラフ 8.5 → 実験結果 7.5 6.55.54.53.5 2.5 1.5 0.520,000 40,000 60,000 80,000  $1 \cdot 10^5$ データ個数(個)

## 4 考察

n をデータ個数, t を実行時間, c を定数とする.

実験結果より、データの個数が増すと実行時間は一定ではなく増加する。また、t=cn の比例関数でないことも明らかである。

入力サイズnに対してのアルゴリズムの計算量で用いられる代表的な関数の漸近的な大小関係は、

$$\log n < \sqrt{n} < n < n \log n < n^2 < n^3 < \dots < 2^n < n!$$

であること [2, p.7] と実験結果を元に考えると、このアルゴリズムの計算量は  $O(n \log n)$  以上であることがわかる.ただし、実験結果を見る限り計算量が  $O(n^2)$  であると断定できない.

## 謝辞

本実験課題は本学情報学群 1250372 三上柊氏と共同で実施した. また本学情報学群の高田 喜朗准教授には, 整列アルゴリズムに関する様々な助言をいただいた. これらの方々に深く感謝いたします.

溝口洸熙

## 参考文献

- [1] 高田喜朗. 情報学群実験第2テキスト. http://www.info.kochi-tech.ac.jp/y-takata/pl2/, 2022.
- [2] アルゴリズムとデータ構造. 情報工学レクチャーシリーズ. 森北出版, 2016.
- [3] 新村出. 広辞苑 EX-word 搭載版. 岩波書店, 第 6 版, 2008,2015.

## 付録

## A ソースコード

src A.3 sort.s

```
1
       section .text
 2
       global sort
 3
     sort:
 4
       push
              esi
 5
       push
              edi
6
       push
              edx
7
       push
              ecx
8
       push
              ebx
9
       push
10
       dec
11
     loop0:
12
       cmp
              ecx,
                  0 ; ecx = i
13
       jle
              endp
14
       mov
              edx,
                   [ebx]; max = data[0]
                        ; max_indent = 0
15
       mov
              eax, 0
16
       mov
              edi, 1; edi = j
17
       loop1:
18
         cmp
                edi, ecx; j > i?
19
                loop01
         jg
20
                esi, [ebx + edi*4] ; data[j]
         mov
21
                            ; data[j] >= max
                esi, edx
         cmp
22
                then
         jge
23
                endif
         jmp
24
         then:
25
           mov edx, [ebx + edi*4] ; max = data[j]
26
           mov eax,
                      edi
                                   ; max_index = j
27
         endif:
28
           inc edi
29
           jmp loop1
30
       loop01:
                esi, [ebx + eax*4]
                                       ; m = data[max_index]
31
         mov
32
         mov
                edi, [ebx + ecx*4]
                                      ; edi = data[i]
33
                [ebx + eax*4], edi
                                      ; data[max_index], data[i]
         mov
34
                [ebx + ecx*4], esi
                                      ; data[i] = m
         mov
35
         dec
                ecx
36
                loop0
         jmp
37
     endp:
```

#### src A.4 test\_sort.java

```
1
     section .text
             _start
 2
     global
 3
     extern sort, print_eax
 4
 5
   _start:
 6
     mov ebx, data
 7
     mov ecx, ndata
                     ; ソート
8
     call sort
9
     mov edi,
               0
10
   loop:
          ;結果の出力
11
     cmp edi,
               ndata
12
        endp
     jе
13
                [data + edi * 4]
     mov eax,
14
     call print_eax
15
     inc edi
16
     jmp loop
17
18
19
   endp:
20
     mov eax, 1
21
     mov ebx,
22
     int 0x80
23
24
     section .data
25
   data: dd 1, 3, 5, 7, 9, 2, 4, 6, 8, 0, 1, 2
   ndata equ ($ - data) / 4
26
```

#### src A.5 sort.java

```
1
   class sort{
2
       public static void main(String[] args){
3
           int[] data = {1, 3, 5, 7, 9, 2, 4, 6, 8, 0, 1, 2};
           buble(data);
4
           for(int d: data){
5
6
                System.out.println(d);// 出力
7
           }
8
9
       private static void buble(int[] data) {
10
           int max_index = 0; int max = 0;
           for (int i = data.length - 1; i > 0; i--) {
11
               max = data[0]; max_index = 0;
12
```

```
for (int j = 1; j <= i; j++) {
        if (data[j] >= max) { max = data[j]; max_index = j; }
}

int m = data[max_index]; data[max_index] = data[i]; data[i] = m;
}

}

}
```