

# Integrador TP N° 1

Tomás Vidal

Arquitectura de Computadoras

Facultad de Ingeniería, UNLP, La Plata, Argentina.

26 de Abril, 2024.

## I. BUBBLE SORT

Para resolver el problema se empleó el algoritmo de **Bubble Sort**, debido a que cumple con los requerimientos, es simple, fácil de implementar y, solo necesita un espacio extra de memoria. Aunque no todo es perfecto, este algoritmo implica un coste de media de  $O(n^2)$ , en el mejor de los casos es  $O(n)$ , y en el peor nuevamente es  $O(n^2)$ ; esto quiere decir que si se tiene un vector con  $n$  elementos, se tienen que realizar de media  $n^2$  operaciones para ordenar este vector con el algoritmo.

### I-A. Espacio extra de memoria

La variable **aJData** (con dirección de memoria **aJAddr**), en el código (I), es un espacio de memoria extra requerido (mencionado previamente en I) que se emplea para almacenar temporalmente el dato del vector que está siendo comparado, ya que la idea del algoritmo es utilizar las mismas posiciones de memoria y no crear nuevas; por ejemplo: si se tiene el vector  $[a_0, a_1, a_2]$ ,  $a_0 = 1$ ,  $a_1 = -1$  y  $a_2 = 10$  y se está ordenando  $a_0$ , entonces almaceno temporalmente  $a_0$  y copio el valor de  $a_1$  en la posición de memoria de  $a_0$  (ya que quiero ordenar de menor a mayor), y luego copio el valor almacenado en la memoria temporal en la posición de memoria del dato  $a_1$ . Si no se hubiera empleado un espacio extra de memoria, no se hubiera podido recuperar el valor de  $a_0$  para copiarlo en  $a_1$ .

### I-B. Algoritmo implementado

El algoritmo de Bubble Sort implementado se puede observar en el diagrama de flujo I-B, en el mismo se puede apreciar que hay dos bucles independientes (el de **i** y el de **j**), estos fueron creados en el código de *Ensamblador* “iterando” las variables de **iIndex** y **jIndex** (ver)

```

/ j = 0
Load    Zero
Store   jIndex

/ j < n-i-1 ?
/ si -> ver si permutar datos
/ no -> i++
AfterStartILoop, LoadI   DataLengthPtr
Subt     iIndex
Subt     One
Subt     jIndex
Skipcond 800
Jump     IncrementI

/ Compruebo si se tienen que permutar los datos
/ para eso debo guardo temporalmente el dato a[j]
/ y la direccion de a[j] (&a[j])
Load     DataPtr
Add      jIndex
Store    aJAddr

/ incremento la direccion &a[j+1]
Add      One
Store    aJ1Addr

/ temp = a[j]
LoadI    aJAddr
Store    aJData

/ a[j] > a[j+1] ?
/ si -> permutar
/ no -> j++
LoadI    aJ1Addr    / a[j+1]
Subt     aJData      / a[j]
Skipcond 000
Jump     IncrementJ

/ Se permutan los datos

/ almaceno en &a[j] el dato de a[j+1]
LoadI    aJ1Addr
StoreI    aJAddr

/ almaceno en &a[j+1] el dato temporal (antiguo a[j])
Load     aJData
StoreI    aJ1Addr

/ j++
IncrementJ, Load    jIndex
Add      One
Store    jIndex

Jump     AfterStartILoop

IncrementI, / i++
Load     iIndex
Add      One
Store    iIndex
Jump     StartILoop

```

Listing 1. Fragmento del código “69854\_1.0.asm”

```

/ -----
/ Entry Point del algoritmo de ordenamiento
/ es un bucle 'while' que itera cada posicion del vector de datos
/ y los va ordenando en la misma posicion de memoria
/ -> Esto replica tal cual el diagrama de flujo provisto
BubbleSortInit, Load    Zero
Store    iIndex / i = 0
Store    jIndex / i = 0

/ DisplayRtrnPath++
Load     DisplayRtrnPath
Add      One
Store    DisplayRtrnPath

/ i < n ?
/ si -> ir a (j<n-i-1?)
/ no -> terminar bucle
StartILoop, LoadI    DataLengthPtr
Subt     iIndex
Skipcond 800
Jump     SortEnded

```

Fig. 1. Diagrama de flujo

