Apuntes de Análisis de Algorítmos

Leonardo H. Añez Vladimirovna

Universidad Autónoma Gabriél René Moreno, Facultad de Ingeniería en Ciencias de la Computación y Telecomunicaciones, Santa Cruz de la Sierra, Bolivia

5 de junio de 2018

Estos apuntes fueron realizados durante mis clases en la materia INF210 (Programación II), acompañados de referencias de libros, fuentes y código que use a lo largo del curso, en el período I-2018 en la Facultad de Ingeniería en Ciencias de la Computación y Telecomunicaciones.

Para cualquier cambio, observación y/o sugerencia pueden enviarme un mensaje al siguiente correo:

toborochi98@outlook.com

1. Algoritmia

1.1. Conceptos

1.1.1. Algoritmo

Secuencia de pasos a seguir para resolver un problema. Un algoritmo tiene las siguientes características:

- Finitud
- Exactitud
- Sin Ambiguedades

Esquema de un algoritmo:

- Entrada: Conjunto de Datos a ser procesado. Donde la cantidad de datos es representada por: n.
- Salida: Conjunto de datos resultantes del proceso.
- Proceso: Conjunto de Instrucciones para transformar la entrada en la salida.

1.2. Tiempo de Ejecución

Denotado por:

 $T_A(n)$

Es el tiempo que le toma a un algoritmo A procesar una entrada de tamaño n. Para determinar esto es necesario diferenciar: Cantidad de Operaciones y Cantidad de Instrucciones.

1.2.1. Cantidad de Operaciones

Para entender este punto basta ver el siguiente ejemplo:

x = a + b*c;

Donde la cantidad de operaciones es de tres, estas son el producto de de b*c, esto con la suma de a forman dos operaciones la tercera operación es todo eso asignado a x.

1.2.2. Cantidad de Instrucciones

Para el mísmo ejemplo anterior:

x = a + b*c;

En este caso la cantidad de Instrucciones es de una.

1.3. Cálculo de T(n)

Para el cálculo de tiempo tendremos dos clasificaciones:

- 1. Algoritmos Iterativos: Usando tablas de conteo.
- 2. Algoritmos Recursivos: Mediante Ecuaciones de Recurrencia.

1.4. Clasificación de Algoritmos por su Grado de Complejidad

- Algoritmos Constantes
- Algoritmos Lineales
- Algoritmos Logarítmicos
- Algoritmos Cuadráticos

- lacktriangleq Algoritmos n-logarítmicos
- Algoritmos Cúbicos
- Algoritmos Exponenciales
- Algoritmos Factoriales

Big-O Complexity Chart

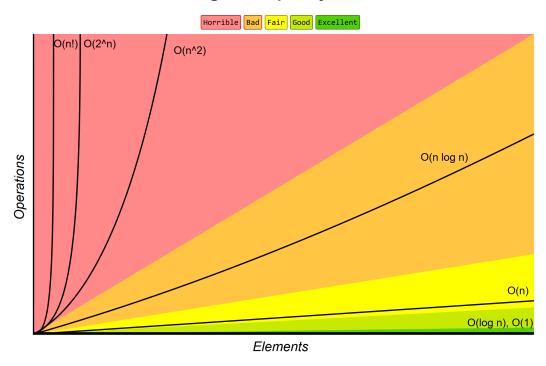


Figura 1: Gráfica que expresa el crecimiento de las operaciones para cada Grado de Complejidad.

Fuente: http://bigocheatsheet.com

2. Cálculo de Tiempo

2.1. Algoritmos Constantes

Tiene la siguiente forma:

T(n) = C donde C es una Constante

Son algoritmos que no contienen ciclos (que se ejecuten) y tarda siempre el mismo tiempo.

2.1.1. Ejemplos

1. Función que Intercambia dos variables por referencia:

```
void intercambiar(int &x,int &y)

int w = x;
    x = y;
    y = w;
}
```

Podemos ver que las únicas líneas que contienen instrucciones son las líneas 3,4 y 5. Y estas siempre serán las instrucciones que se ejecutaran, sin importar los datos de la función. Por lo tanto:

$$T_{intercambiar}(2) = 3$$

2. Función que devuelve el mayor de los datos de un vector ordenado:

```
1 int mayor(int v[], int n)
2 {
3     return v[n-1];
4 }
```

En esta función no hay mucho misterio, si vemos la línea 3 sabemos que:

$$T_{manor}(n) = 1$$

2.2. Algoritmos Lineales

Tienen la siguiente forma:

$$T(n) = An + B$$

2.2.1. Ejemplos

1. Función que devuelva la suma de los elementos de un arreglo:

```
int SumaElementos(int v[], int n)

{
    int i,s;
    i = 0, s = 0;
    while (i < n)
    {
        s = s + v[i];
        i++;
    }
    return s;
}</pre>
```

Realizamos una tabla de conteo para cada línea que contenga instrucciones:

l	T(l)
4	2
5	n+1
7	n
8	n
10	1

Finalmente el tiempo de este ejemplo es la suma de los tiempos de todas las líneas, esto es:

$$T_{SumaElementos}(n) = 3n + 4$$

Esto quiere decir que por ejemplo, si tuvieramos un vector con cuatro elementos, el tiempo de este algoritmo sería:

$$T_{SumaElementos}(4) = 3 \cdot 4 + 4 = 16$$

Esto significa que le tomara 16 instrucciones sumar un vector de cuatro elementos.