

Universidad Nacional de San Agustín de Arequipa Escuela Profesional de Ciencia de la Computación Curso: Análisis y Diseño de Algoritmos



LABORATORIO 3

Análisis Asintótico

Docente: Rolando Jesús Cárdenas Talavera

1 Competencia del Curso

El alumno comprenderá e identificará el uso adecuado de diferentes algoritmos para dar solución a problemas de manera eficiente teniendo en consideración el tiempo de procesamiento y la cantidad de recursos empleados.

2 Competencia del Laboratorio

El alumno deberá de analizar y comprender las diferentes técnicas de diseño de Algoritmos

3 Equipos y Materiales

- Un computador.
- Compilador del lenguaje C++

4 Actividad

4.1 Análisis Asintótico

Describir en que situaciones se puede presentar los siguiente complejidades de los algoritmos, incluya un ejemplo de un problema:

Complejidad	Situación-Ejemplo
O(1)	Operación Aritmética
$O(\log(n))$	Búsqueda Binaria
$O(\sqrt{n})$	for(i=1,p=0;p<=n;i++) p+=i;
O(n)	Búsqueda Lineal
$O(n\log(n))$	Merge Sort
$O(n^2)$	Insertion Sort
$O(n^3)$	Multiplicación de Matrices
$O(2^n)$	Fibonacci Recursivo
O(n!)	Problema del Viajero - Fuerza Bruta

UNSA-EPCC/ADA Pagina 2 de 3

4.2 Análisis de Algoritmos

Detalle el tiempo de ejecución linea a linea y total de los siguientes algoritmos: (Utilice Notación-O). (Capítulo 3[1]). En el caso de encontrar llamadas a funciones del cual no se encuentra la referencia de código, asumir un tiempo O(1).

```
Algorithm 1: .O(N)
     double matching(int bitmask) {
 1
 2
 3
       if (memo[bitmask] > -0.5)
                                           0(1)
         return memo[bitmask];
 4
                                           0(1)
 5
       if (bitmask == target)
                                           O(1)
 6
         return memo[bitmask] = 0;
 7
       double ans = 2000000000.0; O(1)
 8
9
       int p1, p2;
                                             O(N)
       for (p1 = 0; p1 < 2*N; p1++)
10
                                             O(N)
         if (!(bitmask & (1 << p1)))
11
12
       for (p2 = p1 + 1; p2 < 2*N; p2++)
13
         if ( !(bitmask & (1 << p2)) )
14
                                                   O(N)
15
            ans = min(ans,
16
                dist[p1][p2] + matching(bitmask | (1 << p1) | (1 << p2)));
17
       return memo[bitmask] = ans;
18
19
                                       Algorithm 2: .^{O(N*N*N*N*N*N)}
     for (int i = 0; i < k; i++)
 1
 2
       \mathrm{scanf}("\%d"\ ,\,\&S[i]);
 3
                                                       O(N)
 4
     for (int a = 0; a < k - 5; a++)
                                                       O(N*N)
 5
       for(int b = a + 1; b < k - 4; b++)
                                                       O(N*N*N)
         for(int c = b + 1; c < k - 3; c++)
 6
                                                       O(N*N*N*N)
 7
            for(int d = c + 1; d < k - 2; d++)
                                                       O(N*N*N*N*N)
 8
              for(int e = d + 1; e < k - 1; e++)
                                                       O(N*N*N*N*N*N)
9
                 \frac{\text{for}(\text{int } f = e + 1 \; ; \, f < k \; ; \, f + +) }{} 
                  printf("%d %d %d %d %d %d \n", S[a], S[b], S[c], S[d], S[e], S[f])
10
                                       Algorithm 3: .O(N)
     int shop(int money, int g){
 1
        \begin{array}{l} \mbox{if (money} < 0 \mbox{) return } -100000000; \\ \mbox{if (g == C) return } M-money; \end{array} 
                                                 O(1)
 3
                                                 O(1)
       int &ans = memo[moeny][g];
 5
       if (ans !=-1) return ans;
 6
       for (int model = 1; model \leq price[g][0]: model++)
         ans = \max(\text{ans, debt(money - price[g][model], g++)}); \frac{O(N)}{O(1)}
 7
 8
       return ans;
 9
                                       Algorithm 4: .^{O(N)}
     int n=9, A[] = \{4, -5, 4, -3, 4, 4, -4, 4, -5\}; \frac{O(1)}{O(1)}
     int sum = 0, ans = 0;
 3
     for (int i = 0; i < n; i++){
 4
                                        O(N)
 5
       sum += A[i];
                                        O(N)
 6
       ans = max(ans, sum);
                                        O(N)
 7
       if (sum < 0) sum = 0;
 8
```

printf("Max 1D Range sum = $\%d\n$ ", ans); O(1)

UNSA-EPCC/ADA Pagina 3 de 3

```
Algorithm 5: .^{O(N*N*N*N*N*N*N)}
   \max \text{SubRect} = -127*100*100;
   for (int i = 0; i < n; i++) for (int j = 0; j < n; j++)
     for ( int k = i; k < n; k++) for ( int l = 0; l < n; l++) {
4
       subRect = 0;
       6
         subRect += A[a][b];
       maxSubRect = max(maxSubRect, subRect);}
                                   Algorithm 6: .^{O(\log(N)*\log(N)*N)}
                                    O(log(N))
   for (int i = n; i > 0; i /= 2) {
     for ( int j=1 ; j < n ; j *= 2 ){ O(log(N)*log(N))
       for ( int k=0 ; k < n ; k \mathrel{+}= 2 ){ \frac{\mathsf{O}(\mathsf{log}(\mathsf{N})^*\mathsf{log}(\mathsf{N})^*\mathsf{N})}{}
            // constant number of operations
4
5
6
```

5 Entregables

Al finalizar el estudiante deberá:

- Elaborar un documento, en donde se registre la resolución de cada uno de los ejercicios planteados.
- Deberán de subir a la plataforma Classroom el documento elaborado en **formato PDF** (se recomienda el uso de LaTeX) y el archivo comprimido con los códigos elaborados

6 Rúbrica de Evaluación

Esta actividad no tiene puntuación, se necesita verificar el nivel de conocimientos en cuanto a programación.

Rúbrica	Cumple	Cumple con Observaciones	No cumple	
Informe: Desarrolla un in-				
forme, con un formato limpio y	4	2	0	
fácil de leer.				
Ejercicios: Resuelve correcta-	16	Q	0	
mente cada ejercicio	10	8	U	
Errores ortográficos: Se descontará 0.5 puntos de encontrarse errores				

• IMPORTANTE En caso de copia o plagio o similares todos los alumnos implicados tendrán sanción en toda la evaluación del curso.

References

[1] T. H. Cormen, C. E. Leiserson, R. L. Rivest, and C. Stein, *Introduction to Algorithms, Third Edition*, 3rd ed. The MIT Press, 2009.