

Introducción

Arturo Díaz Pérez

Sección de Computación
Departamento de Ingeniería Eléctrica
CINVESTAV-IPN
Av. Instituto Politécnico Nacional No. 2508
Col. San Pedro Zacatenco
México, D. F. CP 07300

Tel. 5061 3800 Ext. 6562, 6660
e-mail: adiaz@cs.cinvestav.mx

“People who analyze algorithms have double happiness. First of all they experience the sheer beauty of elegant mathematical patterns that surround elegant mathematical computational procedures. Then they receive a practical payoff when their theories make it possible to get other jobs done more quickly and more economically.

Mathematical models have been a crucial inspiration for all scientific activity, even though they are only approximate idealizations of real-world phenomena. Inside a computer, such models are more relevant than ever before, because computer programs create artificial worlds in which mathematical models often apply precisely. I think that’s why I got hooked on analysis of algorithms when I was a graduate student, and why the subject has been my main life’s work ever since”.

D. E. Knuth

Revisión Histórica

Contenido

- ☞ Análisis de Algoritmos
 - ← Identificar la complejidad de diferentes algoritmos para resolver el mismo problema
- ☞ Diseño de Algoritmos
 - ← Reconocer diferentes estrategias para resolver un problema
- ☞ Computabilidad
 - ← Definición de los conceptos: computable, intratable
- ☞ Complejidad
 - ← Identificar las jerarquía de clases de problemas
 - ☞ Problemas polinomiales, no polinomiales

Revisión Histórica: Los Primeros Años

- ☞ Modelos formales de cómputo (1936)
 - ← Alan Turing: Máquina de Turing
 - ← Alonzo Church: Cálculo lambda
 - ← Claude Shannon: Aplicación del álgebra Booleana a la modelación de circuitos
 - ☞ Teoría matemática de la comunicación
- ☞ Primeras computadoras
 - ← Arquitectura Von Neumann
 - ← Z3 y ENIAC
- ☞ Primeros lenguajes de programación
 - ← FORTRAN, COBOL y LISP

Revisión Histórica: 50´ s

- ☞ Máquinas de estados finitos
 - ← Rabin y Scott desarrollaron herramientas analíticas para el estudio de las capacidades y limitaciones de las máquinas de estados finitos y autómatas de pila
- ☞ Lenguajes Formales
 - ← Noam Chomsky: La jerarquía de lenguajes
 - ☞ Lenguajes regulares, lenguajes libres del contexto, lenguajes sensibles al contexto y lenguajes recursivamente enumerables

Revisión Histórica: 60´ s

- ☞ Complejidad Computacional
 - ← Clasificación de funciones en tiempo y espacio: Complejidad computacional
 - ← Jerarquías de problemas: P y NP
 - ← Cook y Levine: problemas NP completos
 - ← Conjetura $P = NP$

Revisión Histórica: 70´ s

- ☞ Tiempo de cómputo y complejidad de circuitos
 - ← Conexión entre máquinas de Turing y complejidad de circuitos
- ☞ Semántica de los lenguajes de programación
 - ← Métodos formales para el estudio de los programas y lenguajes
 - ← Notaciones y modelos para dar un significado a la frase "lenguaje de programación"
 - ← Métodos formales para asegurar la correctitud de programas
 - ← Modelo relacional: cálculo relacional para hacer consultas

Revisión Histórica: 70´s

- ☞ Balance espacio-tiempo
- ☞ Modelos basados en VLSI
- ☞ Algoritmos y estructuras de datos
 - ← Knuth
 - ← Aho, Hopcroft y Ullman

Revisión Histórica: 80´s

- ☞ Procesamiento paralelo y distribuido
 - ← Modelos para algoritmos paralelos. PRAM
 - ← Modelos para arquitecturas paralelas
 - ☞ Síncronas vs. Asíncronas
 - ☞ SIMD vs. MIMD
 - ← Modelos para evaluar la complejidad de entrada/salida de un algoritmo
 - ☞ El estudio del movimiento de datos entre unidades de memoria de una jerarquía
 - ☞ Vecindad espacial y temporal

Revisión Histórica: 90 ´s

- ☞ Criptografía
 - ← Intercambio de información en forma segura
 - ← Llaves públicas y privadas
 - ← Autenticación

¿Qué hay acerca 200x?

- ☞ Métodos de aproximación
- ☞ Métodos de optimización combinatoria
- ☞ Computación evolutiva
- ☞ Computación cuántica
- ☞ No determinismo

Preliminares Matemáticos

Preliminares Matemáticos

☞ Teoría de conjuntos

← cardinalidad, unión, intersección, diferencia

← el conjunto potencia

← producto Cartesiano

☞ Sistemas de numeración

$$\leftarrow x_{k-1}b^{k-1} + x_{k-2}b^{k-2} + \dots + x_1b^1 + x_0b^0$$

Preliminares Matemáticos

- ☞ Lenguajes y cadenas de símbolos
 - ← Alfabetos, cadenas de símbolos, concatenación
 - ← Cadena vacía
 - ← Cerradura de Kleene y cerradura positiva

- ☞ Relaciones
 - ← Relación binaria
 - ← Propiedades: reflexividad, simetría, transitividad
 - ← Relación de equivalencia, clases de equivalencia

Preliminares Matemáticos

- ☞ Gráficas
 - ← Vértices y aristas
 - ← Dirigidas, no-dirigidas
 - ← Grado de un vértice
 - ← Camino, longitud de un camino. Ciclos
 - ← Gráficas dirigidas acíclicas

Preliminares Matemáticos

☞ Matrices

← Determinante, inversa, suma, producto

☞ Funciones

← Dominio, imagen

← n variables de entrada, m variables de salida

← Función Booleana

Algoritmos

Algoritmo

- ☞ Un algoritmo es una especificación de un proceso funcional. Es un conjunto finito de instrucciones que gobiernan el funcionamiento de un modelo de cómputo para resolver un problema.
 - ← Un algoritmo siempre termina
- ☞ Un algoritmo está relacionado a un problema
- ☞ Un algoritmo está "relacionado" a un modelo computacional

¿Qué es un buen algoritmo?

- ☞ Criterios
 - ← Simplicidad
 - ☞ Un algoritmo simple es más fácil de implementar correctamente que un algoritmo complejo
 - ← Claridad
 - ☞ Los programas deben ser escritos claramente y documentados cuidadosamente para que puedan mantenerse por otros

¿Qué es un buen algoritmo?

☞ Criterios

← Eficientes

- ☞ La eficiencia de su tiempo de ejecución
- ☞ La cantidad de almacenamiento (memoria) que requiere
- ☞ La cantidad de tráfico que genera en la red de computadoras
- ☞ La cantidad de datos que mueve hacia disco

← Problemas grandes: el tiempo de ejecución determina si un programa puede ser usado efectivamente

← Algoritmos eficientes tienden a ser más complejos para escribir y entender

Otros Factores

- ☞ Si el programa se va a utilizar pocas veces, se debe elegir el algoritmo que es más fácil para implementar correctamente.
- ☞ Si el programa se va a ejecutar sólo en entradas de tamaño pequeño, el índice de crecimiento puede ser menos importante que el factor constante.
- ☞ Un algoritmo complicado pero eficiente puede no ser deseable cuando una persona diferente a la que escribe el programa va a mantenerlo más tarde.

Otros Factores

- ☞ Algunos algoritmos eficientes requieren del uso de memoria secundaria lo cual puede provocar lentitud en la ejecución.
- ☞ En algoritmos numéricos, exactitud como estabilidad son tan importantes como eficiencia.

Midiendo el Tiempo de Ejecución

- ☞ Benchmarking
 - ← *Benchmarks*: una colección de entradas típicas representativas de una carga de trabajo para un programa
- ☞ Profiling
 - ← Asociar a cada instrucción de un programa un número que representa la fracción del tiempo total tomada para ejecutar esa instrucción particular
 - ← Regla del 90-10
 - ☞ Regla informal que afirma que el 90% del tiempo de ejecución se invierte en el 10% del código

Midiendo el Tiempo de Ejecución

☞ Análisis

- ← Agrupar las entradas de acuerdo a su tamaño, n , y estimar el tiempo de ejecución del programa en entradas de ese tamaño, $T(n)$