# Repaso 12

Clase 19

IIC 2133 - Sección 2

Prof. Mario Droguett

# Sumario

### Introducción

Tablas de hash

Orden lineal

Estrategias algorítmicas

Un ejemplo de prueba

Cierre

### Los grandes temas

En esta interrogación abarcamos los siguientes macrotemas

- 1. Diccionarios
  - Tablas de hash
- 2. Orden en tiempo lineal
  - Orden de strings y números por dígitos (counting sort, radix sort)
- 3. Estrategias algorítmicas
  - Backtracking
  - Algoritmos codiciosos (greedy)
  - Programación dinámica

Más de un tema podría corresponderse con una misma pregunta en la 12

# Interrogación 2

Objetivos a evaluar en la 12

- ☐ Comprender implementación y uso de tablas de hash
- Aplicar algoritmos de ordenación lineal
- Diseñar algoritmos usando técnicas e ideas estudiadas

Varios objetivos pueden incluirse en cada pregunta

## Interrogación 2

#### Formato de la prueba

- 2 horas de tiempo
- Pool de 4 preguntas para elegir 3
- Cada pregunta incluye un título que describe sus temas
- ¡SOLO se entregan 3 preguntas respondidas!

Nota de la I2: promedio de las 3 preguntas entregadas

# Interrogación 2

#### Material adicional

- Pueden usar un formulario/apuntes durante la prueba
- Debe estar escrito a mano (puede ser impreso de tablet)
- Una hoja (por ambos lados)
- Sugerencia: incluyan los pseudocódigos vistos

No se aceptarán diapositivas impresas

### Objetivos de la clase

- Recordar elementos esenciales de los contenidos a evaluar
- ☐ Identificar diferencias de contenidos que aplican a un mismo escenario
- ☐ Aplicar algunos de los contenidos a ejemplos concretos
- ☐ Conocer enfoque esperado en las respuestas de algunos ejemplos

# Sumario

Introducción

Tablas de hash

Orden lineal

Estrategias algorítmicas

Un ejemplo de prueba

Cierre

### Diccionarios

#### Definición

Un diccionario es una estructura de datos con las siguientes operaciones

- Asociar un valor a una llave
- Actualizar el valor asociado a una llave
- Obtener el valor asociado a una llave
- En ciertos casos, eliminar de la estructura una asociación llave-valor

Objetivo central: búsqueda eficiente

# Diccionarios: dos enfoques

#### Vimos dos instancias de diccionarios

- 1. Árboles de búsqueda
  - Binarios AVL
  - 2-3
  - Binarios rojo-negro
- 2. Tablas de Hash

### Tablas de Hash

#### Aspectos esenciales de las tablas de hash

- La búsqueda se basa en le resultado de una función de hash
- El valor de hash se usa como índice en un arreglo (la tabla)
- Cada colisión se almacena mediante algún procedimiento
  - Direccionamiento abierto: dónde se pueda
  - Encadenamiento: usar listas ligadas de colisiones

También se podrían usar árboles para manejar colisiones. Beneficio: la búsqueda es más rápida que en las listas

### Tablas de Hash

#### Operaciones

- Búsqueda en dos fases
  - 1. Identificación de celda:  $\mathcal{O}(1)$  si la función de hash es adecuada
  - 2. Búsqueda en colisiones
- Inserción también en dos fases

Note que la complejidad depende de cómo se almacenan colisiones

- Listas:  $\mathcal{O}(n)$  en el peor caso
- Árboles:  $\mathcal{O}(\log(n))$  en el peor caso, manteniendo balance

Se pueden usar otras formas de almacenamiento de colisiones: tablas de hash por ej

### Tablas de hash

#### Orientaciones para el estudio

- □ Comprender funciones de hash y propiedades deseables (impacto en las colisiones)
- ☐ Comparar desempeño de técnicas de resolución de colisiones
- ☐ Uso de tablas para almacenar y consultar valores

# Sumario

Introducción

Tablas de hash

Orden lineal

Estrategias algorítmicas

Un ejemplo de prueba

Cierre

### Orden lineal

Aspectos esenciales de los algoritmos de orden lineal

- Operan sobre naturales (índices para un arreglo)
- Counting Sort permite ordenar naturales de un conjunto acotado
- La idea se generaliza a Radix para ordenar palabras cualesquiera
  - Cada símbolo se asocia con un natural
  - Requiere un algoritmo estable como Counting Sort

Estos algoritmos ordenan n datos en tiempo  $\mathcal{O}(n)$  si la cantidad de símbolos diferentes es  $\mathcal{O}(n)$ 

### Orden lineal

### Orientaciones para el estudio

- ☐ Comprender cuándo se pueden ocupar los algoritmos lineales
- ☐ Comprender pseudocódigo de Counting Sort y Radix para potenciales modificaciones

# Sumario

Introducción

Tablas de hash

Orden lineal

Estrategias algorítmicas

Un ejemplo de prueba

Cierre

Estudiamos tres de ellas: Backtracking, greedy y programación dinámica

#### Aspectos esenciales

- Cada una se centra en una forma de tomar decisiones y avanzar
  - Backtracking: se puede arrepentir y cambiar su decisión
  - Codiciosos: toman la mejor decisión aparente en el momento y no se arrepienten
  - Dinámica: comparan soluciones de subproblemas, recordando
- Las tres se pueden usar para optimizar, pero greedy y dinámica son las más indicadas para esto

### Backtracking

- Requiere considerar satisfacción de restricciones
- Al evaluar una decisión posible, se verifica si es factible en este momento
- Se hace un llamado recursivo para determinar si dicha decisión puede ser exitosa en última instancia
- Si no lo es, entonces se revierte y se toma otra
- Cuando no quedan opciones, se da por fracasado el llamado actual

#### Algoritmos codiciosos

- Exclusivos para problemas de optimización
- Se basan en una estrategia codiciosa
- Esta define qué elemento/decisión tomar a continuación
- Existen problemas sin una estrategia codiciosa exitosa

### Programación dinámica

- Muy usados para problemas de optimización, pero no de forma exclusiva
- Se basan en una ecuación de recurrencia
- Esta compara decisiones posibles (recursivas)
- La recurrencia sugiere la forma del algoritmo diseñado
- Se deben guardan los resultados de subproblemas para reciclarlos

### Orden lineal

#### Orientaciones para el estudio

- ☐ Comprender casos de uso de las tres estrategias
- Conocer la idea general del funcionamiento de cada estrategia
- ☐ Diseñar algoritmos usando estas estrategias

# Sumario

Introducción

Tablas de hash

Orden lineal

Estrategias algorítmicas

Un ejemplo de prueba

Cierre

### Ejercicio (I2 P3 - 2023-1)

Sea  $A = \{a_1, \ldots, a_n\}$  un conjunto de naturales (distintos) y K una cota natural. El problema de *subset sum* responde si acaso existe un subconjunto  $S \subseteq A$  de forma que la suma de los elementos de S sea exactamente igual a K.

Para resolver este problema, consideremos su versión como problema de optimización: determinar un  $S \subseteq A$  tal que la suma de sus elementos es máxima y además no supera la cota K.

Observe que el problema original es de decisión, pero lo resolvemos con su versión de optimización

### Ejercicio (I2 P3 - 2023-1)

(a) [1 pto.] Considere un algoritmo "codicioso" que revisa los elementos a<sub>1</sub>,..., a<sub>n</sub> en ese orden y determina si se debe incluir a<sub>i</sub> con la siguiente estrategia codiciosa: se le incluye si, y solo si, hacerlo no supera la suma permitida por la cota. Demuestre que esta estrategia no es correcta.

#### Propuesta de solución.

Consideramos el conjunto  $A = \{2,3,6\}$  y la cota K = 6. En este caso, el algoritmo codicioso selecciona el subconjunto  $S_{\text{greedy}} = \{2,3\}$  con suma 5. Pero el óptimo es  $S_{\text{opt}} = \{6\}$ . Vemos que la estrategia codiciosa no es correcta.

### Ejercicio (I2 P3 - 2023-1)

(b) [2 ptos.] Dado un conjunto  $A = \{a_1, \ldots, a_n\}$  y cota K, sea f(k, T) la suma máxima lograble cuando se considera el subproblema de optimización para  $\{a_1, \ldots, a_k\}$  con  $k \le n$  y tomando la cota  $T \le K$ . Determine una ecuación de recurrencia para f(k, T), especificando casos base y borde de ser necesario.

#### Propuesta de solución.

Proponemos la siguiente función recursiva

$$f(k, T) = \max\{f(k-1, T), f(k-1, T-a_k) + a_k\}$$

Las condiciones de borde cuando se acaban los elementos (k=0) o cuando la suma disponible se agotó

$$f(k, T) = \begin{cases} 0 & \text{si } T \ge 0 \land k = 0 \\ -\infty & \text{si } T < 0 \end{cases}$$

### Ejercicio (I2 P3 - 2023-1)

(c) [2 ptos.] Plantee el pseudocódigo de un algoritmo de programación dinámica que permita obtener la suma óptima para un conjunto  $A = \{a_1, \ldots, a_n\}$  y cota K, e indicando en qué estructura de datos almacenará los óptimos de los subproblemas.

```
Propuesta de solución.
   input: Índice k \in \{1, ..., n\} y cota T
   output: Suma óptima
   SubsetSum(k, T):
      if k = 0 AND T > 0:
1
          return 0
      elif T < 0:
3
          return -∞
      else:
5
          if M[k][T] \neq \emptyset:
6
              return M[k][T]
          else:
              M[k][T] \leftarrow
9
               \max\{\text{SubsetSum}(k-1,T),\text{SubsetSum}(k-1,T-a_k)+a_k\}
              return M[k][T]
10
   donde M es un arreglo de arreglos global, donde se guardan los subóptimos.
```

### Ejercicio (I2 P3 - 2023-1)

(d) [1 pto.] Describa cómo responder a la pregunta de si existe o no un subconjunto con suma exactamente K y explique cómo determinar el subconjunto a partir de la estructura usada en su solución en (c). No necesita entregar un pseudocódigo, sino que basta con una descripción a alto nivel.

#### Propuesta de solución.

A partir del arreglo M, se comienza revisando M[n][K]. Este valor se compara con todos los valores M[n-1][T] para los T almacenados. Si coincide con alguno, significa que el dato  $a_n$  no se incluye. Si coincide con alguno añadiendo  $a_n$ , significa que sí se incluye. Este proceso se repite revisando hacia atrás, deduciendo si cada elemento se incluye o no.

# Sumario

Introducción

Tablas de hash

Orden lineal

Estrategias algorítmicas

Un ejemplo de prueba

Cierre

### Recomendaciones finales

#### Para los ejemplos vistos en clase

- Replicarlos comprendiendo los pasos de su resolución
- Asegurarse de poder motivar las decisiones

#### Pautas anteriores

- Hay harto material resuelto en el repo!
- No se aprendan pautas... seleccionen y aprovéchenlas
- Planifiquen su solución antes de verla, y luego consulten la pauta

### Objetivos de la clase

- Recordar elementos esenciales de los contenidos a evaluar
- ☐ Identificar diferencias de contenidos que aplican a un mismo escenario
- ☐ Aplicar algunos de los contenidos a ejemplos concretos
- ☐ Conocer enfoque esperado en las respuestas de algunos ejemplos