ADA

Análisis amortizado

# Analisis y Diseño de Algoritmos

Juan Gutiérrez

July 9, 2021

ADA

- Push(S,x): adiciona el objeto x en el tope de la pila S.
- POP(S): devuelve el objeto en el tope de la pila, y además lo retira. Solo se puede usar si  $S \neq \emptyset$ .

ADA

Análisis amortizado

#### Considere una nueva operación:

MULTIPOP(S, k)

- 1: while not Stack-Empty(S) and k > 0
- 2: POP(S)
- 3: k = k 1

ADA



Figure 1: Tomada del libro Cormen, introduction to algorithms. Aplico MUL-TIPOP con k=4 y luego con k=10.

ADA

Análisis amortizado

#### Increment(A)

1: 
$$i = 0$$

2: while 
$$i < k$$
 and  $A[i] == 1$ 

3: 
$$A[i] = 0$$

4: 
$$i = i + 1$$

5: **if** 
$$i < A.length$$
  
6:  $A[i] = 1$ 

ADA

Counter value	MI	16	15	MA	NO.	10	III.	MOI	Tota
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	1	1
2	0	0	0	0	0	0	1	0	3
3	0	0	0	0	0	0	1	1	4
4	0	0	0	0	0	1	0	0	7
5	0	0	0	0	0	1	0	1	8
6	0	0	0	0	0	1	1	0	10
7	0	0	0	0	0	1	1	1	11
8	0	0	0	0	1	0	0	0	15
9	0	0	0	0	1	0	0	1	16
10	0	0	0	0	1	0	1	0	18
11	0	0	0	0	1	0	1	1	19
12	0	0	0	0	1	1	0	0	22
13	0	0	0	0	1	1	0	1	23
14	0	0	0	0	1	1	1	0	25
15	0	0	0	0	1	1	1	1	26
16	0	0	0	1	0	0	0	0	31

ADA

- Costo de Push(S, x): 1
- $\bullet$  Costo de  $\mathsf{Pop}(S,x){:}\ 1$

ADA

Análisis amortizado

**Teorema 2.1.** El costo de una secuencia de n operaciones PUSH, POP o MULTIPOP a partir de una pila vacía es O(n).

ΔΠΔ

Análisis amortizado

**Teorema 2.2.** El costo total en n llamadas a INCREMENTA(A) a partir de un arreglo A que representa a 0, es O(n).

ADA

Análisis amortizado

### Gracias