12ª Aula

Analise smoltizada

- D'EIL para analisat sequências de operações ou iterações, que normalmente envolve estruturas de dados
 - -o Serve para melhorar análises de pior caso que baseiam-se no pior caso de uma ope ração ou iteração
 - Diferente de análise de caso médio
- 2) Técnices de enalise emortizada
 - Agregado
 - Contabil
 - Potencial

Lembre-se que enalise amortizada não enhol ve probabilidade!

3 Método zgregado

-o T(n) e o costo de una sequência de n opetações

-o Custo zmoltizado é dado por I(n)

- O Cada operação recebe o mesmo custo amortizado, mesmo se são diferentes

9 Ezemplo da pilha

Tonsidere uma pilha com operações usuais * push (x,5) = "empilha z em 5"

* pop (S) = "desempilha do topo de 5.

- Cada operação executa em O(1)

- O costo de uma sequência de n opera ções posh(x, S) e pop(S) é T(n)=n.

Consideremos uma operação multipop(K,S) multipop (K, S)

1. enquento (!pilha-vazia(S)) e K+0

2. pop(S)

3. K=K-1 Ouzl o Lempo de execução de multipop?

- Múnicio de iterações do multipop é minit,

Lotal do multipop e mini K, ISI}

- Poltanto, a Lempo de execução é O (min 1 K, 15/3)

Análise ingénua

- Dush, pop e multipop em uma pilha inicial.
- Costo do plot caso do posh e pop é n

 Costo de plot caso do multipop em uma ope

 + ação é n, pois a a pilha tem no maximo

 n elementos.
- Podemos ter n'operações multipop na sequência, então o custo total é O(n2)

8) Aplicando o método agregado

- « Embota uma opetação multipop possa ser cata, qualquer sequência de n opetações push, pop e multipop executa no máximo em O(n). Pot que?
 - -on push's => n pop's
 - Custo total e 2n = O(n)
 - -o Custo 2mortizado para cada operação da seguên cia: $\frac{2n}{n} = 2 = O(1)$

9 Metodo contebil

- Atribui "cobtanças" diferentes à operações diferentes
 - Custo zmortizado = prego cobrado
 - Se costo amortizado > costo átral, armazena a diferença como crédito
 - De o crédito depois para pagar por operações cujo custo atual > custo amote tizado

0 -o ci é o custo stud da i-ésima operação

o di é o custo amortizado da i-esima o peração

 $-\infty \in \operatorname{ntzo}; \sum_{i=1}^{n} c_{i} \geq \sum_{i=1}^{m} c_{i}$

- O Crédito et mazenado: \$\int c_i - \int c_i \rangle 0\$

11) Ezemplo da pilha

opet2526	custo stuel	custo amoptizado
pish	1	2
bo b	4	\bigcirc
multipop	min 1 K, 131}	\bigcirc

Intuição envolvida: Cobra PA\$ 2 para empilhar
- B\$ 1 para o push
- B\$ 1 é pre-pagamento para quando desem
pilhar com pop ou multipap

(12)

o Como cede objeto tem B\$1, que é chéditage o chédito nunce fice negetivo

-Bitanto, para n operações o custo é 2n = O(n)

(13) Método potencial

(14)

-o Estrutura inicial Do, onde n operações são realizadas, resultando em uma sequência D_0, D_1, \ldots, D_n

-o ci é o custo real (stual) da i-ésima operação estrutura Di um número real ϕ (Di)

- O Custo amortizado da i-ésima operação é definida por:

Ci = ci + $\phi(D_i)$ - $\phi(D_{i-1})$ Energia Potencial

O custo zmortizado total é:

$$\sum_{i=1}^{n} c_{i} = \left(\sum_{i=1}^{n} c_{i}\right) + \Phi(D_{n}) - \Phi(D_{0})$$

-o Se Φ (Dn) - Φ(Do) ≥ Q entso ∑ ci è un limitante superior para o custo real (atual).

(15) Exemplo da pilha

- D(Di) = Nomero de elementos na pilha (IDi)

 $- \circ \circ (D_n) = |D_n| (final)$

- Note que \$(Dn)-\$(Do)>0

- Duando uma operação push é executada ém uma pilha com | Didas elementos, a variação de energia potencial é:

Φ(Di)-Φ(Di-1)= (s+1)-s=1

(T6)

-o Lembremos que o custo real (stud) da operz

- Custo zmortizado da operação posh: $\hat{C}_{i} = c_{i} + \Phi(D_{i}) - \Phi(D_{i-1}) = 1 + 1 = 2$

O (zero)

- δ Suponha que a i-ésima aperação executa multipop (K, S) e assim K'= min 1K, 1S/3 são desempilhados

a Custo real (atual) da operação é ci= K'

b A variação de energia potencial é:

φ(Di) - φ(Di)=(IS/- K')-IS/=- K'

- δ Custo amortizado:

ĉi=ci+φ(Di)-φ(Di-1)= K'- K'=0

(18)

- O custo amortizado total de n operações é O(n)

- Pottanto, o custo real de n operações no pior caso é O(n)

-o Lembre-se que o custo amortizado é um limite superior do custo real.