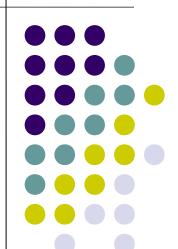
Ejemplo de Diseño

Algoritmos y Estructuras de Datos II

Departamento de Computación

FCEyN – UBA



23 de Septiembre de 2015

¿Qué significa elegir estructuras de datos?



- En la etapa de especificación nos ocupamos de describir 'qué' queremos lograr.
- En la etapa de diseño nos ocupamos del 'cómo'
 - Lo explicamos con módulos de abstracción
 - Lo hicimos bajo el paradigma imperativo
- Los módulos de abstracción tienen
 - Interfaz pública
 - Estructura de representación
 - algoritmos

Sistema de acceso al subte por tarjetas prepagas multiviajes



- En las boleterías, se venden tarjetas de 1, 2, 5, 10 y 30 viajes.
- En la entrada a los andenes, hay molinetes con lectores de tarjetas.
- Cuando el usuario pasa su tarjeta por el lector:
 - Si la tarjeta está agotada o es inválida, se informa de esto en el visor y no se abre el molinete.
 - Si hay viajes en la tarjeta:
 - Se abre el molinete
 - Se muestra el saldo en el visor
 - Se actualiza en el sistema el nuevo saldo para esa tarjeta
 - Se registra en el sistema el día y la hora del acceso.
- Se pide tiempo de acceso sublineal en la cantidad total de tarjetas (en caso promedio) para la operación usarTarjeta.





TAD Subite observadores básicos

servaudres pasicus

tarjetas : Subite → conj(Tarjeta)

credito : Subite $s \times Tarjeta t \rightarrow nat$

 $\{ t \in tarjetas(s) \}$

viajes : Subite $s \times Tarjeta t \rightarrow secu(fechaHora)$

 $\{ t \in tarjetas(s) \}$

generadores

Crear : → Subite

IncorporarTarjeta : Subite $s \times tarjeta t \times nat c \rightarrow Subite$

 $\{ t \notin tarjetas(s) \land c \in \{1,2,5,10,30\} \}$

UsarTarjeta : Subite $s \times tarjeta$ t \rightarrow Subite

{ $t \in tarjetas(s) \land credito(s, t) > 0$ }

Fin TAD

¿Con qué empezamos?



Interfaz SUBITE

Se explica con: Subite

Géneros: Subite

Operaciones:

Crear() → res: Subite

Pre:

Post:

Complejidad:

Descripción:

Aliasing:

NuevaTarjeta(*inout* s: Subite, *in* credito: Nat) → res: Tarjeta

•••

UsarTarjeta(*inout* s: Subite, *in* i: Tarjeta, *out* credito: Nat) → res: Bool

•••

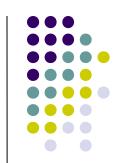
VerViajes(in s: Subite, in i: Tarjeta, out viajes: Secu(FechaHora)) → res: Bool

...

Pre y postcondiciones

```
Crear() → res: Subite
{ true }
{ res = Crear }
NuevaTarjeta(inout s:Subite, in credito: Nat) → res: Tarjeta
\{ s = s_0 \land credito \in \{1,2,5,10,30\} \}
{ res \notin Tarjetas(s<sub>0</sub>) \land s = IncorporarTarjeta(s<sub>0</sub>,res,credito) }
UsarTarjeta(inout s: Subite, in i: Tarjeta, out credito: Nat) → res: Bool
\{ s = s_0 \}
{ (res \Leftrightarrow (i \in Tarjetas(s<sub>0</sub>) \land Credito(s<sub>0</sub>,i) > 0)) \land
  (s = if res then UsarTarjeta(s_0,i) else s_0 fi) \land
 (res \Rightarrow (credito = Credito(UsarTarjeta(s_0,i))))
VerViajes(in s: Subite, in i: Tarjeta, out viajes: Secu(FechaHora)) → res: Bool
{ true }
\{ (res \Leftrightarrow i \in Tarjetas(s)) \land (res \Rightarrow viajes = Viajes(s,i)) \}
```

Observaciones sobre servicios exportados



Observación que vale de ahora en más para toda la clase: n es la cantidad total de tarjetas

Función	Orden
Crear	?
NuevaTarjeta	?
UsarTarjeta	< O(n)
VerViajes	?





 Primero descomponemos el problema, usando estructuras de "alto nivel" y buscando contener toda la info necesaria

Subite se representa con Dicc(Tarjeta, DatosTarjeta)

Tarjeta es Nat

DatosTarjeta es tupla

< credito: Nat ×

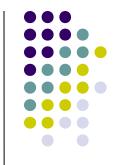
viajes: Secuencia(FechaHora) >

Estructura de representación



- Ahora tenemos que pensar estructuras para representar cada componente, teniendo en cuenta la complejidad.
- ¿Qué hace usarTarjeta?
 - Busca la tarjeta
 - Le descuenta el saldo
 - Le agrega un viaje
- ¿Cuánto cuesta cada cosa? ¿Cómo hacemos esto en tiempo sublineal?

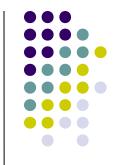




Escribimos el algoritmo para estar seguros...

```
iUsarTarjeta(inout e: estr, in i: Tarjeta, out credito: Nat) → resultado: Bool
Si ¬definido?(e,i)
                                O(definido? de dicc).
  devolver false
Si no
  datos \leftarrow obtener(e,i)
                            O(obtener de dicc). Necesitamos que sea con aliasing
  si datos.credito = 0
     devolver false
  si no
     agregar atrás(datos.viajes,fechahora actual)
                                                         O(agregar de secu)
     datos.credito \leftarrow datos.credito -1
                                                  O(1)
     credito ← datos.credito
                                             O(1)
     devolver true
```





Escribimos el algoritmo para estar seguros...

```
iUsarTarjeta(inout e: estr, in i: Tarjeta, out credito: Nat) → resultado: Bool
Si ¬definido?(e,i)
                                O(definido? de dicc).
  devolver false
Si no
  datos \leftarrow obtener(e,i)
                            O(obtener de dicc). Necesitamos que sea con aliasing
  si datos.credito = 0
     devolver false
  si no
     agregar atrás(datos.viajes,fechahora actual)
                                                         O(agregar de secu)
     datos.credito \leftarrow datos.credito -1
                                                  O(1)
     credito ← datos.credito
                                             O(1)
     devolver true
```

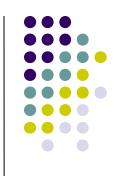




- Necesitamos un diccionario sublineal en definido? y obtener.
- ¿Qué pasa con la secuencia?

Función	Orden
Obtener	<o(n)< td=""></o(n)<>
Definido?	<o(n)< td=""></o(n)<>
Definir	?

Estructura de representación



 ¿Qué estructuras conocen con acceso sublineal?



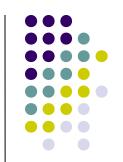


 ¿Qué estructuras conocen con acceso sublineal?

- AVL / ABB
- Tabla de Hash

¿Cuál usamos?

Estructuras sublineales (en caso promedio)



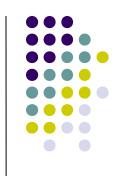
Función	AVL	ABB	Hash
Buscar	O(log n)	O(log n)*	O(1) **
Borrar	O(log n)	O(log n)*	O(1) **
Agregar	O(log n)	O(log n)*	O(1) ***

*** Sólo si... El tamaño de la tabla es proporcional a la cantidad de elementos

^{*} Sólo si... Se agregan con distribución uniforme

^{**} Sólo si... La función de hash es buena (genera pocas colisiones - uniforme)





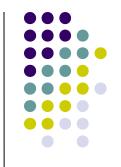
Dicc(Tarjeta, Datos Tarjeta) se representa con **AB(Nodo)**

Nodo es <Tarjeta, Datos Tarjeta>

Observación: Nodo se iguala y compara por el primer campo.

Secu(FechaHora) se representa con ListaEnlazada(FechaHora)





Escribiendo la complejidad correcta...

```
Si ¬definido?(e,i) O(\log n) devolver false
Si no datos \leftarrow obtener(e,i) O(\log n) si datos.credito = 0 devolver false si no agregar\_atrás(datos.viajes,fechahora\_actual) O(1) (max: 20) datos.credito <math>\leftarrow datos.credito - 1 O(1)
```

O(1)

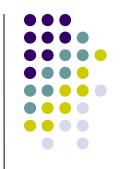
credito ← datos.credito

devolver true

iUsarTarjeta(*inout* e: estr, *in* i: Tarjeta, *out* credito: Nat) → resultado: Bool

Servicios exportados

Función	Orden
Crear	?
NuevaTarjeta	?
UsarTarjeta	O(log n)
VerViajes	?



Preguntas ¿?