

Tipos lineales

- Permiten almacenar relaciones de orden o secuencia entre los elementos:

Secuencias de elementos de un cierto tipo dispuestos en una dimensión

e1 e2 e3 e4 e5 e6 e7 ... eN
A C X B A D P ... E

Toda secuencia refleja un orden en sus elementos, resultado de colocarlos en una dimensión

- Mucha variedad de posibles TADs:
 - Con o sin elementos repetidos
 - Criterios de orden en la secuencia:
 - » respecto a los propios datos en los elementos (Ej.: por orden alfabético),
 - » respecto a criterios externos a los datos (Ej.: por orden de llegada o inserción)
 - Operaciones típicas:
 - » *crear, añadir, esVacía?, quitar, pertenece, tamaño, ...*
 - Operaciones de acceso y recorrido (iteradores) → según el orden en la secuencia
 - » *primero, siguiente, esÚltimo?, último, esPrimero?, anterior, ...*
 - Pueden ser operaciones:
 - » limitadas a determinados extremos de la secuencia
 - » relativas al último elemento accedido o insertado
 - » relativas a la posición en la secuencia

El TAD diccionario. Especificación. Implementaciones lineales

Lección 10

Contenedores (lección 5)

- **Diccionario (o mapa):**

- Conjunto de 0 ó más elementos formados como pares (clave, valor)
 - DEFINICIÓN: función de elementos de tipo clave en elementos de tipo valor
 - cada clave tiene asociado un valor
- No se permiten claves repetidas pero varias claves pueden corresponderse con el mismo valor
- Las claves no pueden cambiar, los valores si
- Operaciones de acceso y manipulación *por clave*
- Operaciones típicas:
 - **crear**: crea un diccionario sin elementos
 - **añadir**: dada una clave y un valor, asigna el valor a la clave en el diccionario
 - **pertenecce**: dada una clave devuelve un booleano indicando si se encuentra en el diccionario
 - **obtenerValor**: dada una clave devuelve el valor asociado a ella
 - **quitar**: dada una clave la borra del diccionario junto con su valor
 - **cardinal**: devuelve el número de elementos en el diccionario
 - **esVacío?**: comprueba si el diccionario esta vacío (no contiene ningún elemento)
 - ...

Situaciones de error en general:

- Si se utilizan claves o valores de tipo distinto al de los del diccionario
- Si se intentan obtener o eliminar para claves no existentes en el diccionario

Especificación Diccionarios

espec diccionarios

usa booleanos, naturales

parámetros formales

géneros clave, valor

operación {suponemos que en el género de las claves hay definida
una función de comparación “<” y otra de igualdad “=”}

$_=_$: clave c1 , clave c2 -> booleano {verdad si y solo si c1 igual que c2}

$_<_$: clave c1 , clave c2 -> booleano {verdad si y solo si c1 menor que c2}

fpf

género diccionario {Los valores del TAD representan conjuntos de pares
(clave,valor) en los que no se permiten claves repetidas}

operaciones

crear: → diccionario

{Devuelve un diccionario vacío, sin elementos (pares)}

añadir: diccionario d , clave c , valor v → diccionario

{Si en d no hay ningún par con clave c, devuelve un diccionario igual al
resultante de añadir el par (c,v) a d; si en d hay un par (c,v'), entonces devuelve
un diccionario igual al resultante de sustituir (c,v') por el par (c,v) en d}

Especificación Diccionarios

...

pertenece?: clave c , diccionario d → booleano

{*Devuelve verdad si y sólo si en d hay algún par (c,v)*}

parcial obtenerValor: clave c , diccionario d → valor

{*Devuelve el valor asociado a la clave c en d.*

Parcial: la operación no está definida si c no está en d (not pertenece?(c,d)) }

quitar: clave c , diccionario d → diccionario

{*Si c está en d, devuelve un diccionario igual al resultante de borrar en d el par con clave c; si c no está en d, devuelve un diccionario igual a d*}

cardinal: diccionario d → natural

{*Devuelve el nº de elementos (de pares) en el diccionario d*}

esVacío?: diccionario d → booleano

{*Devuelve verdad si y sólo si d no tiene elementos*}

... {*...operaciones de iterador,...*}

fespec

Especificación Diccionarios

...

{operaciones de iterador interno, que permitirá visitar los elementos del diccionario siguiendo el orden por clave (en este caso, de menor a mayor): }

iniciarIterador: diccionario d → diccionario

{ Prepara el iterador y su cursor para que el siguiente elemento (par) a visitar sea el primero del diccionario d (situación de no haber visitado ningún elemento)}

existeSiguiente?: diccionario d → booleano

{ Devuelve falso si ya se ha visitado el último elemento, devuelve verdad en caso contrario}

parcial siguienteClave: diccionario d → clave

{ Devuelve la clave del siguiente elemento (par) de d.

Parcial: la operación no está definida si no existeSiguiente?(d) }

parcial siguienteValor: diccionario d → valor

{ Devuelve el valor del siguiente elemento (par) de d.

Parcial: la operación no está definida si no existeSiguiente?(d) }

parcial avanza: diccionario d → diccionario

{ Devuelve el diccionario resultante de avanzar el cursor en d.

Parcial: la operación no está definida si no existeSiguiente?(d) }

Implementación. Interfaz.

módulo genérico diccionarios

parámetros

tipos clave, valor

con

función "<" (c1,c2:clave) **devuelve** booleano *{verdad si c1<c2...}*

función "=" (c1,c2:clave) **devuelve** booleano *{verdad si c1=c2...}*

exporta

tipo diccionario

procedimiento crear(**sal** d:diccionario)

procedimiento añadir(**e/s** d:diccionario;

ent c:clave; **ent** v:valor)

→ **procedimiento** buscar(**ent** d:diccionario; **ent** c:clave;
sal éxito:booleano; **sal** v:valor)

{pertenece? y obtenerValor se implementan en una única operación}

procedimiento quitar(**ent** c:clave; **e/s** d:diccionario)

función cardinal(d:diccionario) **devuelve** natural

función esVacío?(d:diccionario) **devuelve** booleano

...

Implementación. Interfaz.

{Operaciones para duplicar, comparar y liberar}

```
procedimiento duplicar(sal dSal:diccionario;  
                      ent dEnt:diccionario)  
  
función iguales?(d1,d2:diccionario) devuelve booleano
```

*{Si hacemos una implementación en memoria dinámica,
tendremos:}*

```
procedimiento liberar(e/s d:diccionario)
```

{Operaciones de Iterador interno:}

```
procedimiento iniciarIterador(e/s d:diccionario)  
función existeSiguiente?(d:diccionario) devuelve booleano  
→ procedimiento siguienteYAvanza(e/s d:diccionario;  
                                sal c:clave; sal v:valor;  
                                sal error:booleano)
```

implementación

... {¿REPRESENTACION INTERNA?}

Implementación **estática** del TAD diccionario con listas ordenadas

Implementación estática ordenada

- Representación interna en pseudocódigo:

constante max= ...;

Tipo

diccionario = registro

 datos: vector [1..max] de elemento;

 último: 0..max;

freg

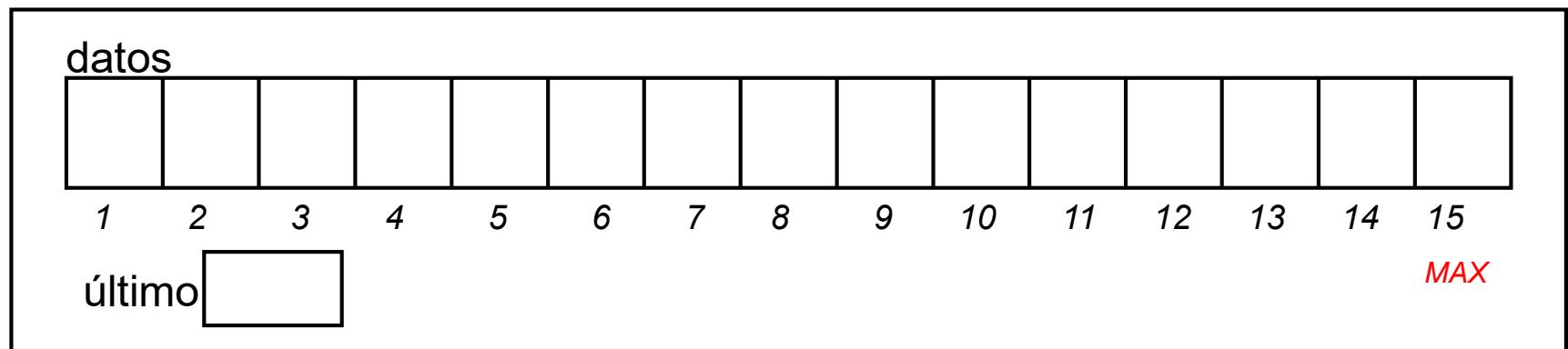
diccionario

elemento = registro

laClave: clave

elValor: valor

freg;

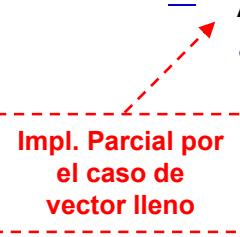


$\Theta(\text{Max})$ en memoria

Implementación estática ordenada

- Implementación similar a las listas vistas en la [lección 6](#), pero **ordenadas y sin repetidos** (ya conocidas de primero):
 - Crear, cardinal (longitud), esVacío? :
 - Idénticas a las vistas anteriormente ($\Theta(1)$ en tiempo)
 - Añadir → inserción ordenada en un vector (ej: orden de menor a mayor)
 - **Búsqueda o recorrido** desde el primero hasta encontrar elemento. **Si se encuentra, actualizar su valor.** Si no se encuentra, encontraremos un elemento mayor que el buscado, en cuyo caso ese será el punto en el que hay que hacerle hueco desplazando todos los que le siguen una posición hacia la derecha, o comprobaremos todos los elementos de la lista ($\Theta(N)$ en tiempo)
 - Buscar (Pertenece + obtenerValor) → búsqueda eficiente en un vector ordenado
 - Búsqueda dicotómica ($\Theta(\log N)$ en tiempo)
 - Quitar → borrado en un vector ordenado (ej: orden de menor a mayor)
 - **Búsqueda o recorrido** desde el primero hasta encontrar elemento o, en el caso de que no esté encontrar un elemento mayor que el buscado o comprobar todos los elementos de la lista. Si se encuentra el elemento, desplazar todos los que le siguen una posición hacia la izquierda ($\Theta(N)$ en tiempo)
 - Operaciones de copia y comparación por igualdad → idénticas a las vistas en la lección 6

Impl. Parcial por
el caso de
vector lleno



Implementación estática con iterador interno

- Representación interna para tener el iterador:

constante max= ...;

Tipo

diccionario = registro

datos: vector [1..max] de elemento;

último: 0..max;

cursor:1..(max+1)

freg

diccionario

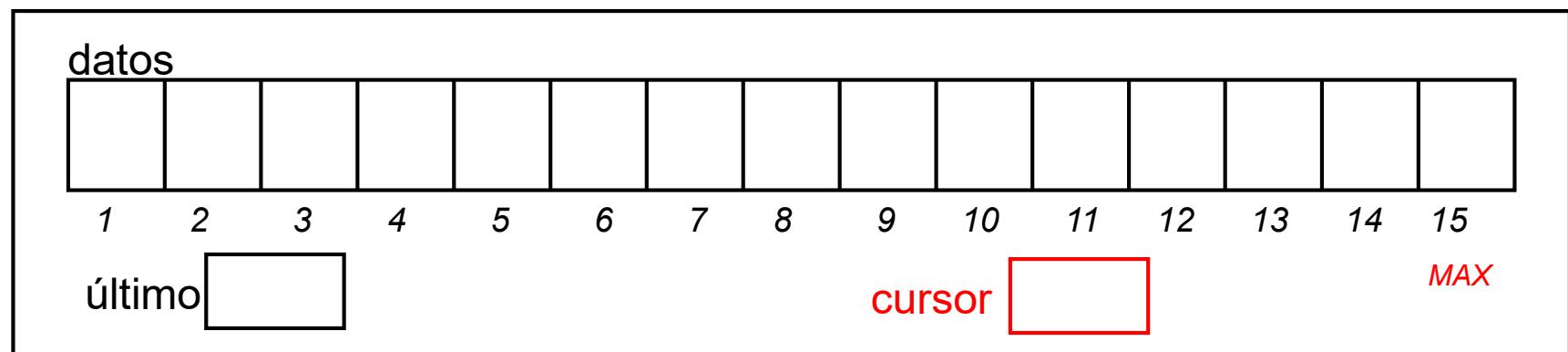
elemento = registro

laClave: clave

elValor: valor

freg;

$\Theta(\text{Max})$ en memoria



Implementación estática con iterador

Iterador interno:

requiere *modificar* la representación del TAD

Las demás operaciones del TAD no utilizarán el campo cursor

procedimiento iniciarIterador(**e/s** d:diccionario)
principio

```
d.cursor:=1  
fin
```

función existeSiguiiente? (d:diccionario) **devuelve**
booleano

principio

devuelve d.último>d.cursor

fin

$\Theta(1)$ en tiempo

Implementación estática con iterador

```
procedimiento siguienteYAvanza(e/s d:diccionario;
                                    sal c:clave; sal v:valor;
                                    sal error:booleano)
```

principio

```
si existeSiguiente?(d) entonces
    error:=falso;
    c:=d.datos[cursor].laClave;
    v:=d.datos[cursor].elValor;
    d.cursor:=d.cursor+1
```

sino

```
    error:=verdad
```

$\Theta(1)$ en tiempo

fsi

fin

Implementación dinámica del TAD diccionario con *lista enlazada ordenada*

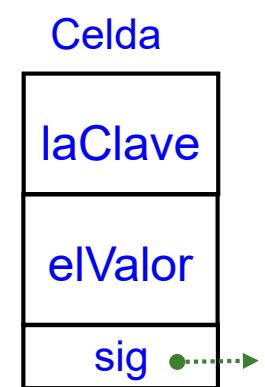
Implem. dinámica con listas ordenadas

{El diccionario se representa en memoria dinámica con una lista enlazada tal que las claves se mantienen ordenadas ("<") }

```
tipos punteroCelda = ↑Celda;
        Celda = registro
                    laClave:clave;
                    elValor:valor;
                    sig:punteroCelda
freg
diccionario = registro
                    primera:punteroCelda;
                    tamaño:natural
```

freg

diccionario



...

$\Theta(N)$ en memoria



Implem. dinámica con listas ordenadas

Casos a distinguir:

➤ Diccionario vacío:



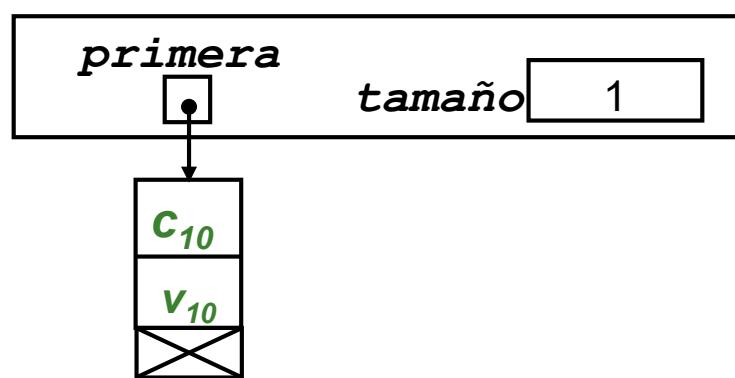
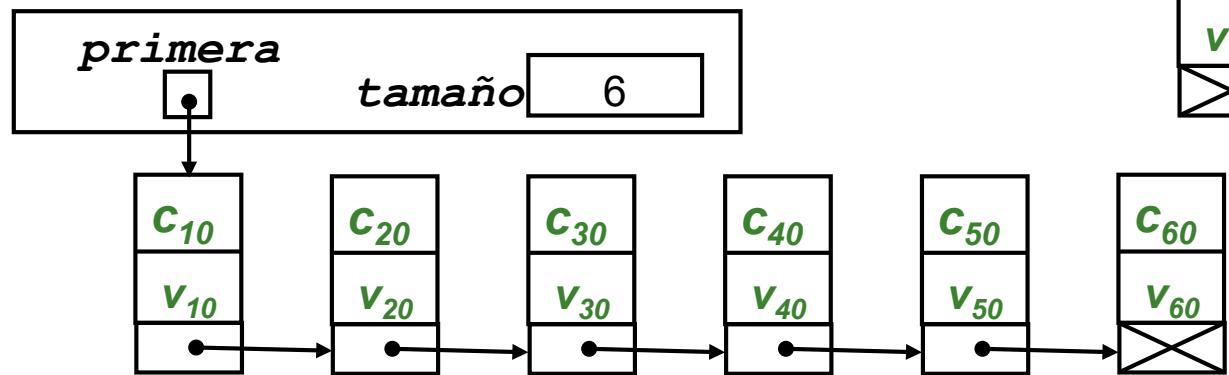
$\Theta(N)$ en memoria

➤ Diccionario NO vacío:

{en su versión más sencilla} →

d

d



Implem. dinámica con listas ordenadas

procedimiento crear(**sal** d:diccionario)

principio

 d.primera:=nil; d.tamaño:=0

fin

$\Theta(1)$ en tiempo

función cardinal(d:diccionario) **devuelve** natural

principio

devuelve d.tamaño

fin

$\Theta(1)$ en tiempo

función esVacio?(d:diccionario) **devuelve** booleano

principio

devuelve d.primera=nil

fin

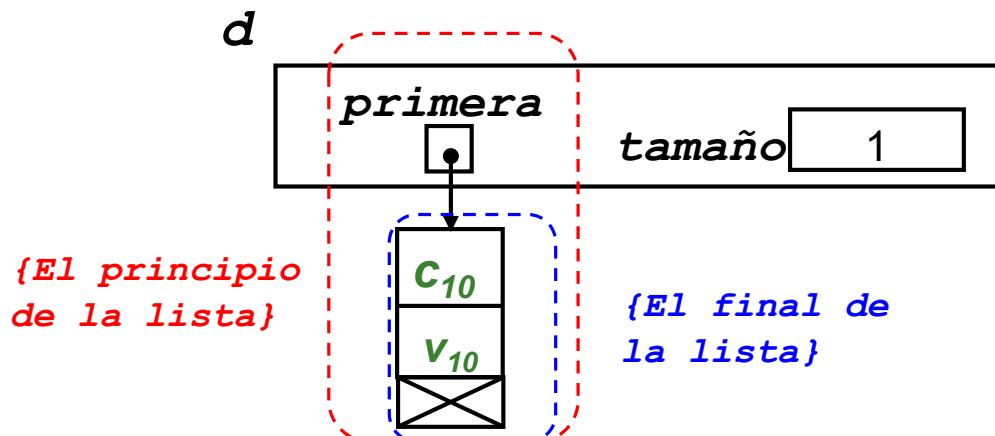
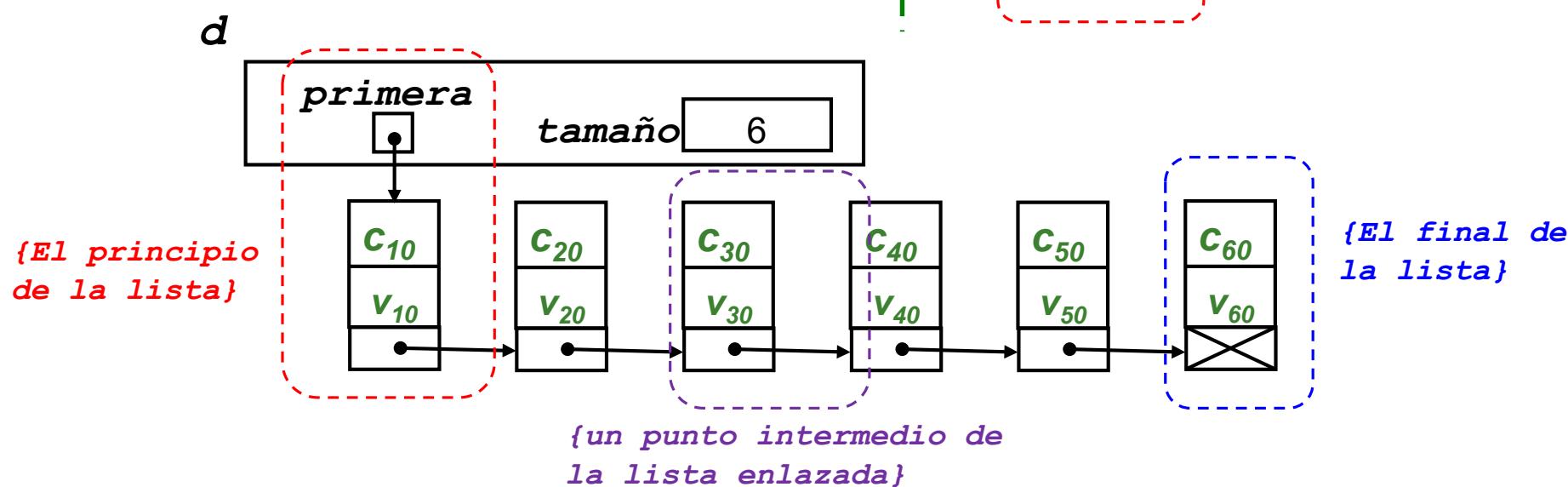
$\Theta(1)$ en tiempo

➤ **Diccionario vacío:**

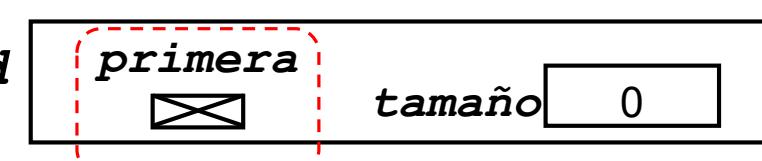


Implem. dinámica con listas ordenadas

➤ Casos generales a considerar al tratar con una lista enlazada ordenada (no vacía):

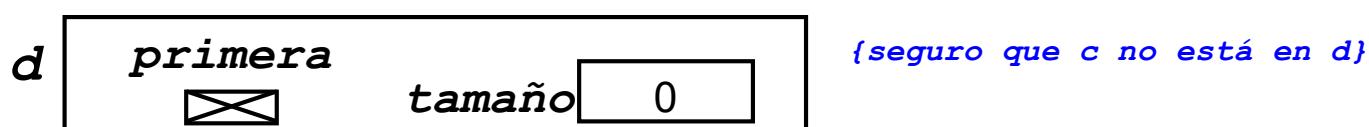


➤ Diccionario vacío:



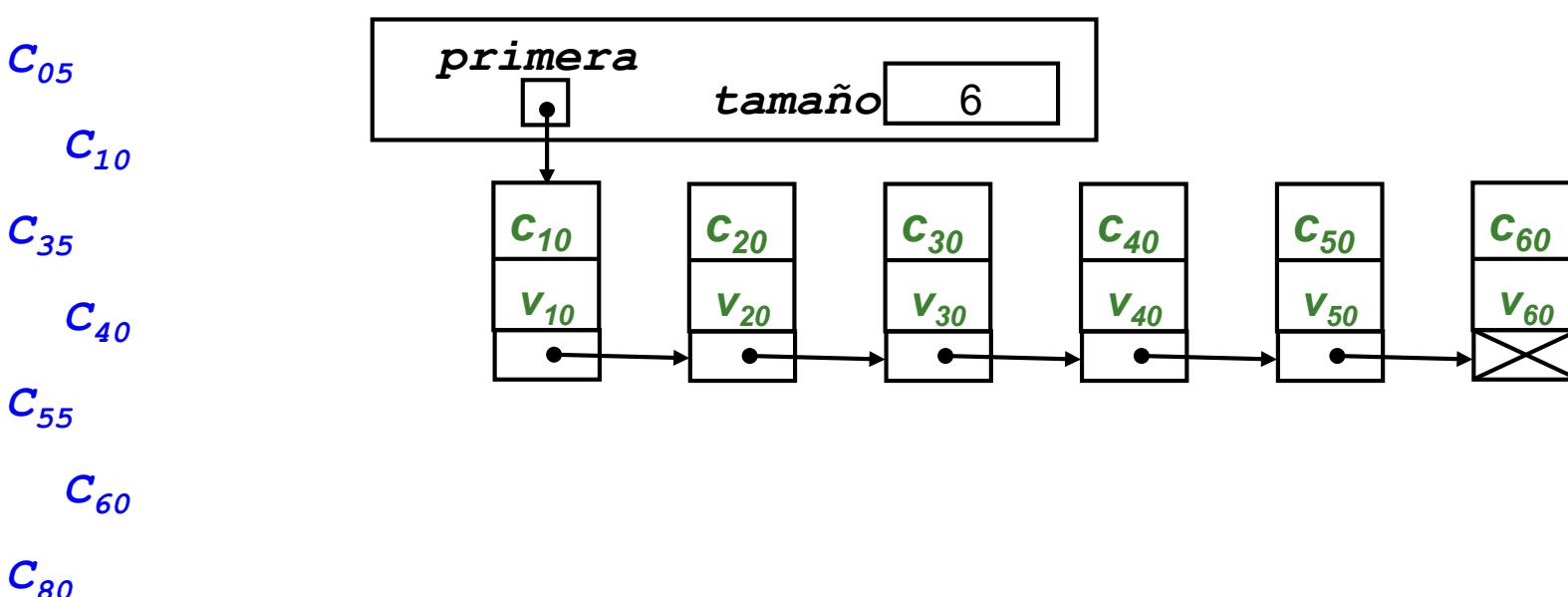
procedimiento buscar (**ent** d:diccionario; **ent** c:clave;
sal éxito:booleano; **sal** v:valor)

➤ *Diccionario vacío:*



➤ *Diccionario NO vacío:*

{*buscar:...*} *d*



procedimiento buscar(**ent** d:diccionario; **ent** c:clave;
sal éxito:booleano; **sal** v:valor)

variable pAux:punteroCelda

principio

pAux:=d.primera;

mientrasQue pAux≠nil **andthen** pAux \uparrow .laClave<c **hacer**
 pAux:=pAux \uparrow .sig

fmp;

si pAux=nil **entonces**

 éxito:=falso

sino

si pAux \uparrow .laClave=c **entonces**

 v:=pAux \uparrow .elValor;

 éxito:=verdad

sino

 éxito:=falso

fsi

fsi

fin

evaluación perezosa
 (o cortocircuitada),
 en C++: &&

$\Theta(N)$ en tiempo

Evaluación perezosa (o cortocircuitada):

Para evaluar:

(expresiónA AND expresiónB)

- 1º) se evalúa **expresiónA** y se obtiene su resultado booleano (llamémosle **A**)
- 2º) se evalúa **expresiónB** y se obtiene su resultado booleano (llamémosle **B**)
- 3º) por último, se evalúa (**A AND B**) obteniendo el resultado final

(expresiónA ANDTHEN expresiónB)

- 1º) se evalúa **expresiónA** y se obtiene su resultado booleano (llamémosle **A**)
- 2º) Si **A** es verdad, entonces
 - se evalúa **expresiónB** y se obtiene su resultado booleano (llamémosle **B**), que es además el resultado final { *verdad AND B= B* }
 - sino** { *A es falso* }
 - NO** se evalúa **expresiónB** porque el resultado final es *falso* (es decir, **A**) { *falso AND B= falso* }

- **ANDTHEN** obtiene el resultado final de forma más eficiente que **AND**
- En (pAux \neq nil **andthen** pAux \uparrow .laClave<c) el **ANDTHEN** evita que se intente usar pAux con valor NIL para acceder al dato apuntado (pAux \uparrow)

- De forma equivalente, existen el **OR** y el **ORELSE** (que evalúa su segundo operando solo si es necesario para decidir el resultado final)

procedimiento añadir(**e/s** d:diccionario; **ent** c:clave; **ent** v:valor)
{Si en d no hay ningún par con clave c, devuelve d con el par (c,v) añadido; si en d había un par (c,v'), entonces devuelve d actualizado con v como valor de c en vez de v'}

➤ **Diccionario vacío:**

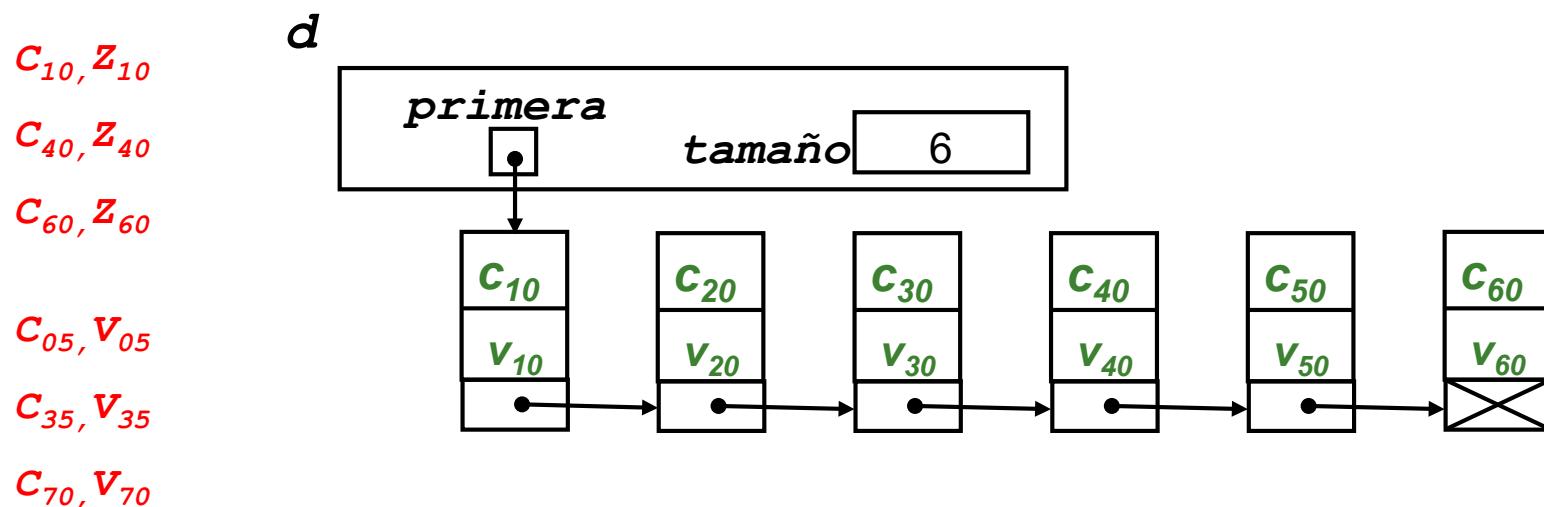
{seguro que c no está en d}

{añadir:...} C_{10}, V_{10}



➤ **Diccionario NO vacío:**

{añadir:...}

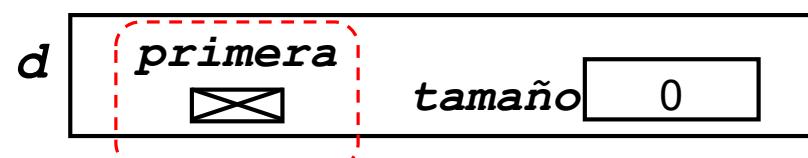


Implem. dinámica con listas ordenadas

procedimiento añadir(**e/s** d:diccionario; **ent** c:clave; **ent** v:valor)
variables pAux, nuevo:punteroCelda
principio

si d.primera=nil **entonces** {caso: lista vacía}

nuevoDato(d.primera);
d.primera↑.laClave:=c;
d.primera↑.elValor:=v;
d.primera↑.sig:=nil;
d.tamaño:=1



sino {caso: lista NO vacía}

si c<d.primera↑.laClave **entonces** {caso: inserción al principio}

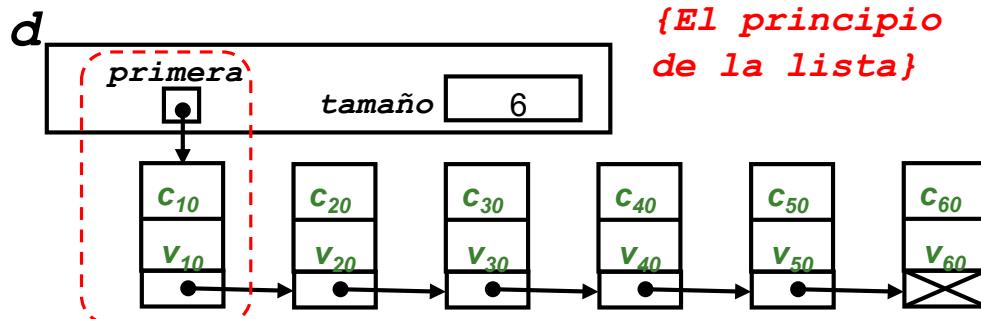
pAux:=d.primera;
nuevoDato(d.primera);
d.primera↑.laClave:=c;
d.primera↑.elValor:=v;
d.primera↑.sig:=pAux;
d.tamaño:=d.tamaño+1

sino

si c=d.primera↑.laClave **entonces** {caso: ya existe, cambiar valor}
d.primera↑.elValor:=v

{sino: buscar punto de inserción...}

...



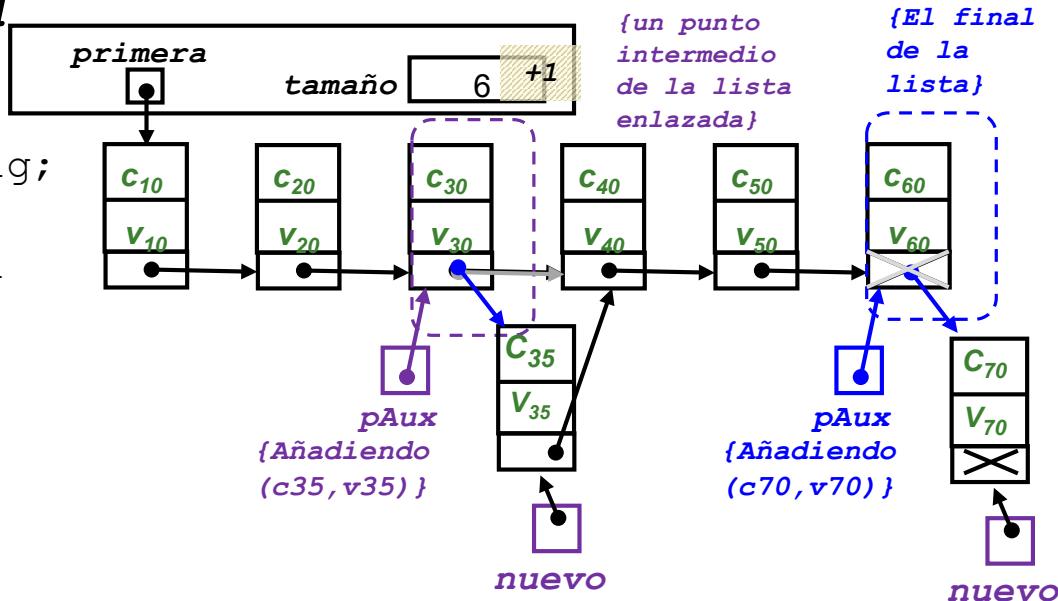
Implem. dinámica con listas ordenadas

```

...
sino {d.primera↑.laClave < c → buscar punto de inserción}
    pAux:= d.primera;
    mq pAux↑.sig≠nil andthen (pAux↑.sig↑.laClave<c) hacer
        pAux:=pAux↑.sig
    fmq;
    si pAux↑.sig≠nil andthen c=pAux↑.sig↑.laClave entonces
        {clave ya existe, cambiar valor}
        pAux↑.sig↑.elValor:=v
    sino {casos: inserción entre dos registros o al final}
        nuevoDato(nuevo); d
        nuevo↑.laClave:=c;
        nuevo↑.elValor:=v;
        nuevo↑.sig:=pAux↑.sig;
        pAux↑.sig:=nuevo;
        d.tamaño:=d.tamaño+1
    fsi
    fsi
    fsi
    fsi
fin

```

**evaluación perezosa
(o cortocircuitada),
en C++: &&**



$\Theta(N)$ en tiempo

Implém. dinámica con listas ordenadas

Otra solución diferente:

```

procedimiento añadir(e/s d:diccionario; ent c:clave; ent v:valor)
variables pAux, nuevo:punteroCelda; celdaAux:Celda;
principio

    si d.primera=nil entonces {caso: lista vacía}
        nuevoDato(d.primera);                                {igual que en la solución anterior}
        d.primera↑.laClave:=c;
        d.primera↑.elValor:=v;
        d.primera↑.sig:=nil;
        d.tamaño:=1;

    sino {caso: lista NO vacía}
        si c<d.primera↑.laClave entonces {caso: inserción al principio}
            pAux:= d.primera;                                {igual que en la solución anterior}
            nuevoDato(d.primera);
            d.primera↑.laClave:=c;
            d.primera↑.elValor:=v;
            d.primera↑.sig:=pAux;
            d.tamaño:=d.tamaño+1

        {sino: buscar punto de inserción}

```

...

Implementación dinámica con listas ordenadas

sino {*buscar punto de inserción*}

pAux := d.primera;

mientrasQue pAux \uparrow .laClave < c **and** pAux \uparrow .sig \neq nil **hacer**

pAux := pAux[↑].sig;

fmq;

si c< pAux[↑].laClave **entonces** {caso: inserción entre dos registros}

celdaAux.laClave:=c;

celdaAux.elValor:=v;

```
nuevoDato(nuevo);
```

nuevo \uparrow := pAux \uparrow ; i

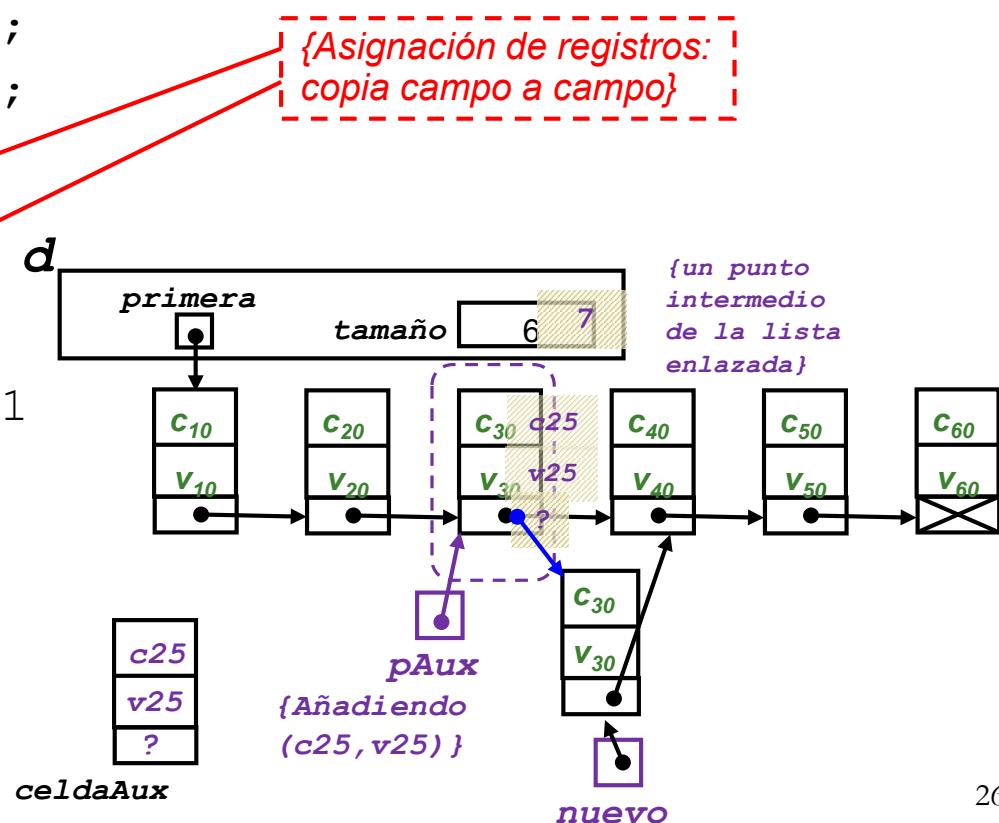
$\text{pAux} \uparrow \cdot = \text{celdaAux} \cdot$

pAux[↑], sig:=nuevo;

`dato.tamaño:=dato.tamaño+1`

100

- | *Esta solución no es habitual.*
- | *Si es copia profunda es muy costosa*

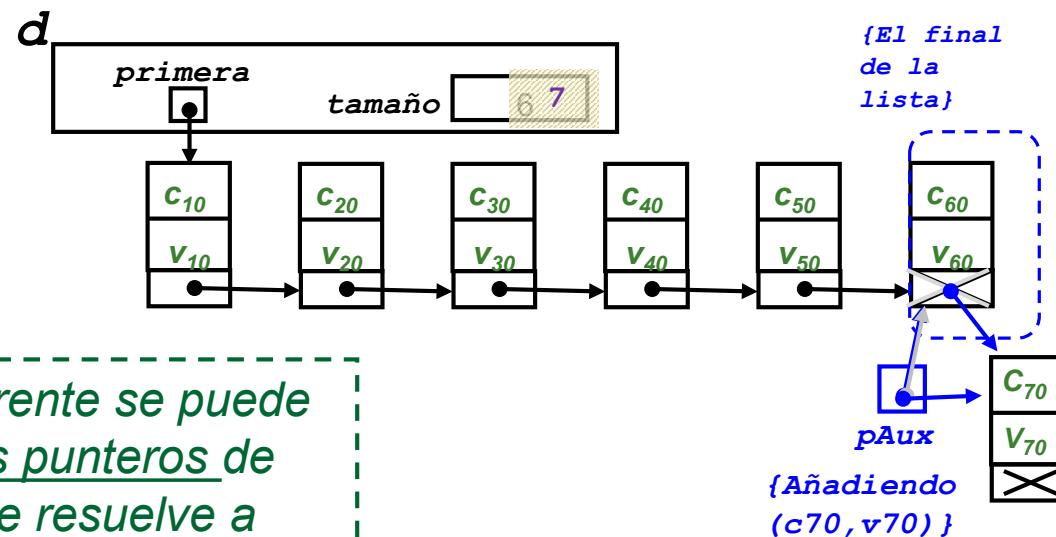


Implem. dinámica con listas ordenadas

```

sino {No es el caso de inserción entre dos registros}
    si c=pAux↑.laClave entonces
        {caso: clave ya existe, cambiar valor}
        pAux↑.elValor:=v
    sino {caso: inserción al final (por ser pAux↑.sig=nil) }
        nuevoDato(pAux↑.sig);
        pAux:=pAux↑.sig;
        pAux↑.laClave:=c;
        pAux↑.elValor:=v;
        pAux↑.sig:=nil;
        d.tamaño:=d.tamaño+1
    fsi
    fsi
    fsi
    fsi
fin
 $\Theta(N)$  en tiempo

```

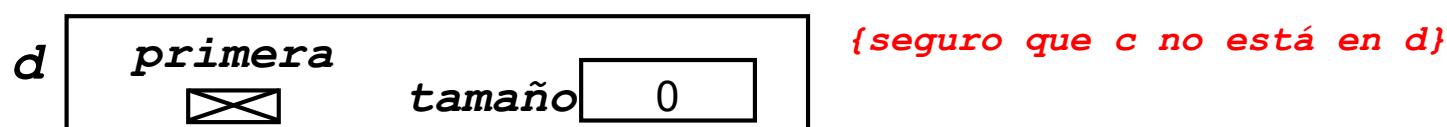


Otra implementación diferente se puede conseguir utilizando dos punteros de forma similar a como se resuelve a continuación la operación quitar....

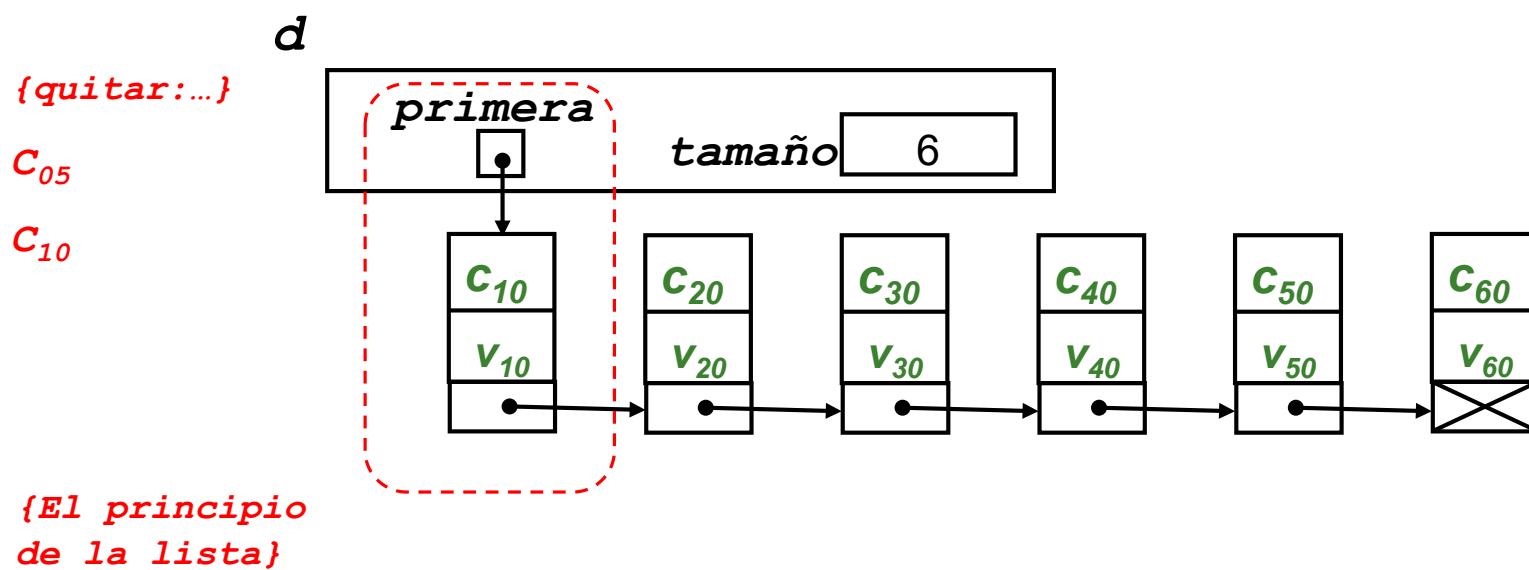
procedimiento quitar(**ent** c:clave; **e/s** d:diccionario)

{Si en d no hay ningún par con clave c, devuelve d sin modificar; si en d había un par (c,v) devuelve d actualizado, sin el par que tenía clave c}

➤ Diccionario vacío:



➤ Diccionario NO vacío:



Implém. dinámica con listas ordenadas

Solución **eficiente**: tiene en cuenta el orden

procedimiento quitar(**ent** c:clave; **e/s** d:diccionario)

{Si en d no hay ningún par con clave c, devuelve d sin modificar; si en d había un par (c,v) devuelve d actualizado, sin el par que tenía clave c}

variables pAux1,pAux2:punteroCelda; parar:booleano

principio

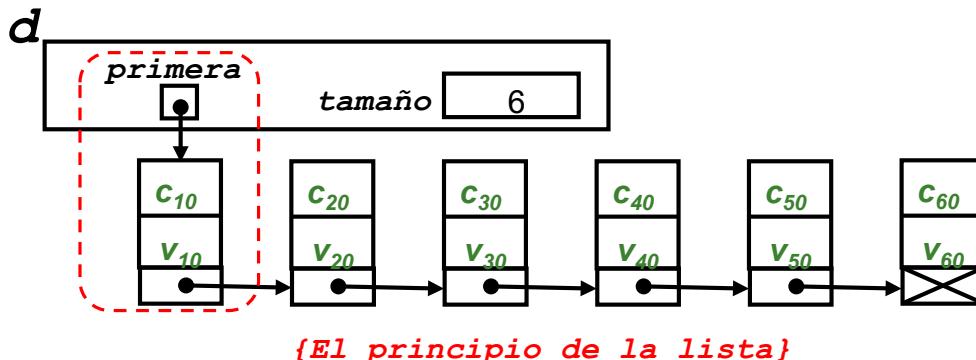
```

si d.primera≠nil entonces {caso contrario es vacío, y no hacer nada}
  si not(c<d.primera↑.laClave) entonces {caso contrario no está, y no hacer nada}
    si d.primera↑.laClave=c entonces {borrar el primer elemento}
      pAux1:=d.primera;
      d.primera:=d.primera↑.sig;
      disponer(pAux1)
      d.tamaño:=d.tamaño-1
    {sino d.primera↑.laClave<c
      => buscar la clave c a partir del 2º elemento}
      ...
    
```

{quitar:...}

C₀₅

C₁₀

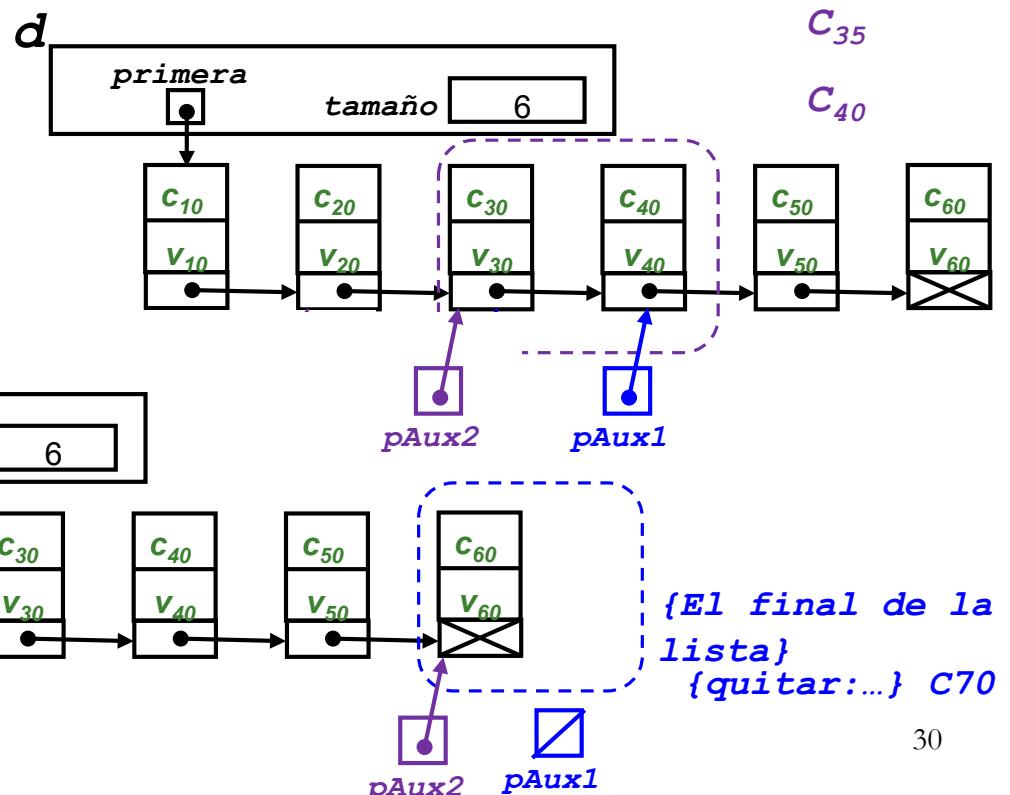


Implem. dinámica con listas ordenadas

```

sino {buscar la clave c a partir del 2º elemento}
    parar:=falso;
    pAux1:=d.primera↑.sig; pAux2:=d.primera;
- mientrasQue pAux1≠nil and not parar hacer
    si c< pAux1↑.laClave entonces {clave c no está, parar ya}
        parar:=verdad
    sino_si c= pAux1↑.laClave entonces {borrar el registro}
        pAux2↑.sig:= pAux1↑.sig;                                {quitar:...}
        disponer(pAux1);
        parar:=verdad;
        d.tamaño:=d.tamaño-1
    sino
        {pAux1↑.laClave<c => avanzar}
        pAux2:=pAux1;
        pAux1:=pAux1↑.sig
    fsi
- fmq
fsi
fsi
fin

```



$\Theta(N)$ en tiempo

Implém. dinámica con listas ordenadas

```

función iguales? (d1,d2:diccionario) devuelve booleano
variables pAux1,pAux2:punteroCelda; igual:booleano
principio

si esVacio? (d1) and esVacio? (d2) entonces
    devuelve verdad
sino_si cardinal (d1)≠cardinal (d2) entonces
    devuelve falso
sino {ambos tienen el mismo número (no nulo) de claves}
    igual:= verdad;
    pAux1:=d1.primera; pAux2:=d2.primera;
    mientrasQue igual and pAux1≠nil hacer
        igual:= (pAux1↑.laClave=pAux2↑.laClave) and
        (pAux1↑.elValor=pAux2↑.elValor);
        pAux1:=pAux1↑.sig; pAux2:=pAux2↑.sig
    fmq;
    devuelve igual
fsi
fin

```

$\Theta(N)$ en tiempo

Implém. dinámica con listas ordenadas

procedimiento duplicar(**sal** dSal:diccionario;
ent dEnt:diccionario)

{copia profunda o deep copy}

variables pAuxEnt, pAuxSal:punteroCelda

$\Theta(N)$ en tiempo

principio

si esVacío?(dEnt) **entonces** crear(dSal)

sino {**dEnt no vacío => tiene una primera celda**}

nuevoDato(dSal.primera); {copiar el primer par (clave, valor)}

dSal.primera↑.laClave:=dEnt.primera↑.laClave;

dSal.primera↑.elValor:=dEnt.primera↑.elValor;

pAuxEnt:=dEnt.primera↑.sig; pAuxSal:=dSal.primera;

mientrasQue pAuxEnt≠nil **hacer** {copiar el resto...}

nuevoDato(pAuxSal↑.sig);

pAuxSal:=pAuxSal↑.sig;

pAuxSal↑.laClave:=pAuxEnt↑.laClave;

pAuxSal↑.elValor:=pAuxEnt↑.elValor;

pAuxEnt:=pAuxEnt↑.sig

fmq;

pAuxSal↑.sig:=nil;

dSal.tamaño:=dEnt.tamaño

fsi

fin

Implem. dinámica con listas ordenadas

procedimiento liberar(**e/s** d:diccionario)

$\Theta(N)$ en tiempo

variable pAux:punteroCelda

principio

pAux:=d.primera;

mientrasQue pAux≠nil **hacer**

 d.primera:=d.primera[↑].sig;

 disponer(pAux);

 pAux:=d.primera

fmp;

d.tamaño:=0 {y d.primera tiene valor nil en diccionario vacío...
o utilizar: crear(d)}

fin

Implem. dinámica con listas ordenadas

Iterador interno:

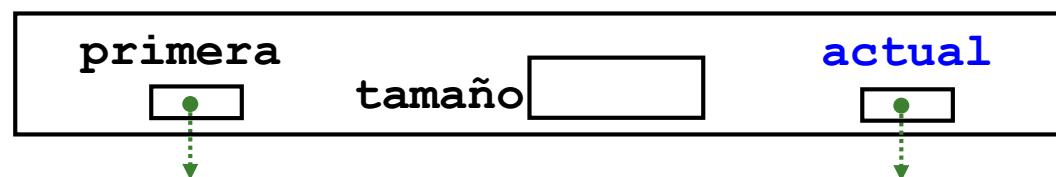
requiere **modificar** la representación del TAD

`diccionario = registro`

`primera, actual:punteroCelda;`
`tamaño:natural`

freg

diccionario



procedimiento iniciarIterador (**e/s** d:diccionario)

principio

d.actual:=d.primera

$\Theta(1)$ en tiempo

fin

función existeSiguiente? (d:diccionario) **devuelve** booleano
principio

devuelve d.actual≠nil

$\Theta(1)$ en tiempo

fin

Implem. dinámica con listas ordenadas

```
procedimiento siguienteYAvanza(e/s d:diccionario;  
                                sal c:clave; sal v:valor;  
                                sal error:booleano)
```

principio

```
si existeSigiente?(d) entonces
```

```
    error:=falso;
```

```
    c:=d.actual $\uparrow$ .laClave; v:=d.actual $\uparrow$ .elValor;
```

```
    d.actual:=d.actual $\uparrow$ .sig
```

sino

```
    error:=verdad
```

fsi

$\Theta(1)$ en tiempo

fin

En C++ (en un fichero *diccionario.hpp*)

// Interfaz del TAD. Pre-declaraciones:

```
template<typename K, typename V> struct Diccionario;
```

//Los tipos que se vayan a usar en sustitución de K y V

//tendrán que tener implementadas las operaciones:

// ... operator==... K ... K // o la operación que corresponda a la usada para comparar K's por igualdad

// ... operator<K...K // o la operación que corresponda a la usada para ordenar K's

// ... operator== ...V ...V // o la operación que corresponda a la usada para comparar V's por igualdad

**En la parte pública NO DEBEN aparecer detalles de implementación:
No aparecen nodos, ni celdas, ni punteros,....**

```
template<typename K, typename V> void crear(Diccionario<K,V>& d);
```

```
template<typename K, typename V> void anyadir(Diccionario<K,V>& d, const K& k, const V& v);
```

```
template<typename K, typename V> void quitar(Diccionario<K,V>& d, const K& k);
```

```
template<typename K, typename V> bool buscar(const Diccionario<K,V>& d, const K& k, V& v);
```

```
template<typename K, typename V> int cardinal(const Diccionario<K,V>& d);
```

```
template<typename K, typename V> bool esVacio(const Diccionario<K,V>& d);
```

```
template<typename K, typename V>
```

```
    void duplicar(const Diccionario<K,V>& dEnt, Diccionario<K,V>& dSal);
```

```
template<typename K, typename V>
```

```
    bool operator==(const Diccionario<K,V>& d1, const Diccionario<K,V>& d2);
```

```
template<typename K, typename V> void liberar(Diccionario<K,V>& d);
```

```
template<typename K, typename V> void iniciarIterador(Diccionario<K,V>& d);
```

```
template<typename K, typename V> bool existeSiguiente(const Diccionario<K,V>& d);
```

```
template<typename K, typename V> bool siguienteYAvanza(Diccionario<K,V>& d, K& k, V& v);
```

// sigue . . .

En C++ (en un fichero *diccionario.hpp*)

// Parte privada: Declaración de la representación interna

```
template<typename K, typename V>
```

```
struct Diccionario {
```

```
    friend void crear<K,V>(Diccionario<K,V>& d);
```

```
    friend void anyadir<K,V>(Diccionario<K,V>& d, const K& k, const V& v);
```

```
    friend voiduitar<K,V>(Diccionario<K,V>& d, const K& k);
```

```
    friend bool buscar<K,V>(const Diccionario<K,V>& d, const K& k, V& v);
```

```
    friend int cardinal<K,V>(const Diccionario<K,V>& d);
```

```
    friend bool esVacio<K,V>(const Diccionario<K,V>& d);
```

```
    friend void duplicar<K,V>(const Diccionario<K,V>& dEnt, Diccionario<K,V>& dSal);
```

```
    friend bool operator==<K,V>(const Diccionario<K,V>& d1, const Diccionario<K,V>& d2);
```

```
    friend void liberar<K,V>(Diccionario<K,V>& d);
```

```
    friend void iniciarIterador<K,V>(Diccionario<K,V>& d);
```

```
    friend bool existeSiguiente<K,V>(const Diccionario<K,V>& d);
```

```
    friend bool siguienteYAvanza<K,V>(Diccionario<K,V>& d, K& k, V& v);
```

// Representación interna de los valores del TAD:

private:

... // definición...

}; //fin definición del struct Diccionario<K,V>

En C++ (en un fichero *diccionario.hpp*)

// Parte privada: Implementación de las operaciones:

```
template<typename K, typename V>
void crear(Diccionario<K,V>& d) {
    ... // implementación ...
}
```

... // etc etc implementación de las demás operaciones

Ejercicio:

- Intenta responder a las siguientes preguntas... →

¿Qué hace este código?

```
procedimiento candidato1 (sal dSal:diccionario; ent dEnt:diccionario)
variables pAux1,pAux2:punteroCelda
principio
    si esVacío?(dEnt) entonces crear(dSal)
    sino
        nuevoDato(dSal.primera);
        dSal.primera↑.laClave:=dEnt.primera↑.laClave;
        dSal.primera↑.elValor:=dEnt.primera↑.elValor;
        pAux1:=dEnt.primera↑.sig; pAux2:=dSal.primera;
        mientrasQue pAux1≠nil hacer
            pAux2:=pAux2↑.sig;
            nuevoDato(pAux2);
            pAux2↑.laClave:=pAux1↑.laClave;
            pAux2↑.elValor:=pAux1↑.elValor;
            pAux1:=pAux1↑.sig;
        fmq;
        pAux2↑.sig:=nil; dSal.tamaño:=dEnt.tamaño
    fsi
fin
```

¿Qué hace este código?

```
procedimiento candidato2 (sal dSal:diccionario; ent dEnt:diccionario)
variables pAux1,pAux2:punteroCelda
principio
    si esVacío?(dEnt) entonces crear(dSal)
    sino
        nuevoDato(dSal.primera);
        dSal.primera↑.laClave:=dEnt.primera↑.laClave;
        dSal.primera↑.elValor:=dEnt.primera↑.elValor;
        pAux1:=dEnt.primera↑.sig; pAux2:=dSal.primera↑.sig;
        mientrasQue pAux1≠nil hacer
            nuevoDato(pAux2);
            pAux2↑.laClave:=pAux1↑.laClave;
            pAux2↑.elValor:=pAux1↑.elValor;
            pAux1:=pAux1↑.sig; pAux2:=pAux2↑.sig;
        fmq;
        pAux2↑.sig:=nil; dSal.tamaño:=dEnt.tamaño
    fsi
fin
```

¿Qué hace este código?

```

procedimiento candidato3 (sal dSal:diccionario; ent dEnt:diccionario)
variables pAux1,pAux2:punteroCelda
principio

  si esVacío? (dEnt) entonces crear (dSal)
  sino

    pAux2:=dSal.primera;
    nuevoDato (pAux2);
    pAux2↑.laClave:=dEnt.primera↑.laClave;
    pAux2↑.elValor:=dEnt.primera↑.elValor;
    pAux1:=dEnt.primera↑.sig; pAux2:=pAux2↑.sig;
    mientrasQue pAux1≠nil hacer
      nuevoDato (pAux2);
      pAux2↑.laClave:=pAux1↑.laClave;
      pAux2↑.elValor:=pAux1↑.elValor;
      pAux1:=pAux1↑.sig; pAux2:=pAux2↑.sig;
    fmq;
    pAux2↑.sig:=nil; dSal.tamaño:=dEnt.tamaño
  fsi
fin

```

¿Cuál de los *candidatos* te parece mejor?

