

Representación de los reales en la computadora, estructuras de datos básicas y estructuras de datos abstractos (ADTs)

mat-151

Representación de números **reales** (de punto fijo)

Representación de números **reales** (de punto fijo)

- es la representación para números que tienen un número fijo de dígitos después del punto.

Representación de números **reales** (de punto fijo)

- es la representación para números que tienen un número fijo de dígitos después del punto.
- se usa cuando se quiere trabajar con una precisión absoluta dada.

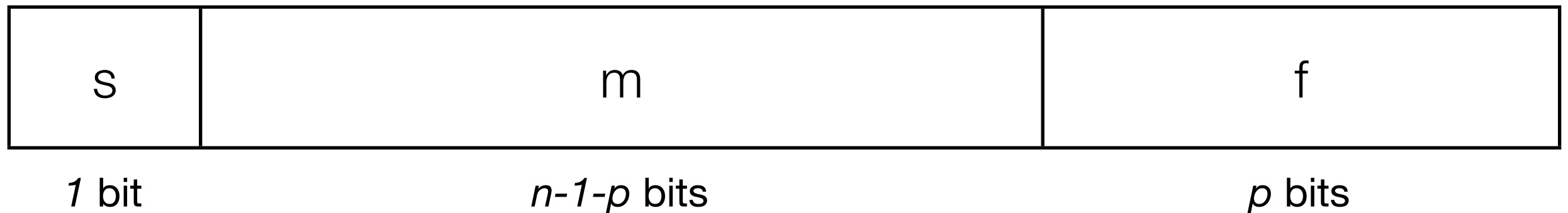
Representación de números **reales** (de punto fijo)

- es la representación para números que tienen un número fijo de dígitos después del punto.
- se usa cuando se quiere trabajar con una precisión absoluta dada.
- puede escribirse como $M.F$, donde M representa su magnitud (la parte entera) y F representa la parte fraccionaria.

Representación de números **reales** (de punto fijo)

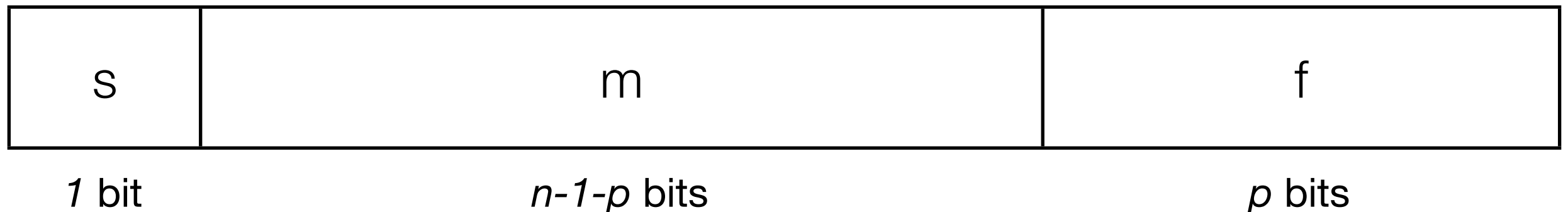
- es la representación para números que tienen un número fijo de dígitos después del punto.
- se usa cuando se quiere trabajar con una precisión absoluta dada.
- puede escribirse como ***M.F***, donde ***M*** representa su magnitud (la parte entera) y ***F*** representa la parte fraccionaria.
- para números **binarios** de punto fijo, cada **bit** de la **magnitud** representa una potencia de dos y cada **bit** de la **fracción** representa una potencia **inversa** de dos.

Representación de números **reales** (de punto fijo)



$$**$b = s (m + f 2^{-p})$**$$

Representación de números **reales** (de punto fijo)



$$\mathbf{b = s (m + f 2^{-p})}$$

- Ejemplo: ¿Cómo representar 50.7 con $n=16$ y $p=5$?

Representación de números **reales** (de punto fijo)

	2^9	2^8	2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0	2^{-1}	2^{-2}	2^{-3}	2^{-4}	2^{-5}
	0	0	0	0	1	1	0	0	1	0	1	0	1	1	0

$$= 50.6875$$

Representación de números **reales** (de punto fijo)

	2^9	2^8	2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0	2^{-1}	2^{-2}	2^{-3}	2^{-4}	2^{-5}
0	0	0	0	0	1	1	0	0	1	0	1	0	1	1	0

$$= 50.6875$$

- C y C++ no incluyen soporte para representación de números reales con punto fijo.

Representación de números **reales** (de punto flotante)

Representación de números **reales** (de punto flotante)

- Representación definida por el standard IEEE 754.

Representación de números **reales** (de punto flotante)

- Representación definida por el standard IEEE 754.
- El punto puede colocarse en cualquier lugar, relativamente a los dígitos significativos del número.

Representación de números **reales** (de punto flotante)

- Representación definida por el standard IEEE 754.
- El punto puede colocarse en cualquier lugar, relativamente a los dígitos significativos del número.
- Se puede ver como la implementación de la notación científica.

Representación de números **reales** (de punto flotante)

- Representación definida por el standard IEEE 754.
- El punto puede colocarse en cualquier lugar, relativamente a los dígitos significativos del número.
- Se puede ver como la implementación de la notación científica.
- Puede representar un rango mucho mas grande de números.

Representación de números **reales** (de punto flotante)

- Representación definida por el standard IEEE 754.
- El punto puede colocarse en cualquier lugar, relativamente a los dígitos significativos del número.
- Se puede ver como la implementación de la notación científica.
- Puede representar un rango mucho mas grande de números.
 - por ejemplo, con punto fijo que tiene 8 dígitos, con el punto decimal después del sexto dígito podemos representar los números 123456.78, 8765.43, 123.00, etc.

Representación de números **reales** (de punto flotante)

- Representación definida por el standard IEEE 754.
- El punto puede colocarse en cualquier lugar, relativamente a los dígitos significativos del número.
- Se puede ver como la implementación de la notación científica.
- Puede representar un rango mucho mas grande de números.
 - por ejemplo, con punto fijo que tiene 8 dígitos, con el punto decimal después del sexto dígito podemos representar los números 123456.78, 8765.43, 123.00, etc.
 - con punto flotante de 8 dígitos podemos representar 1.2345678, 1234567.8, 0.000012345678, 12345678000000, etc.

Representación de números **reales** (de punto flotante)

- Representación definida por el standard IEEE 754.
- El punto puede colocarse en cualquier lugar, relativamente a los dígitos significativos del número.
- Se puede ver como la implementación de la notación científica.
- Puede representar un rango mucho mas grande de números.
 - por ejemplo, con punto fijo que tiene 8 dígitos, con el punto decimal después del sexto dígito podemos representar los números 123456.78, 8765.43, 123.00, etc.
 - con punto flotante de 8 dígitos podemos representar 1.2345678, 1234567.8, 0.000012345678, 12345678000000, etc.
- Necesita más espacio de almacenamiento, porque hay que codificar la posición del punto.

Representación de números **reales** (de punto flotante)

- La velocidad de las operaciones con punto flotante se han convertido en medida del desempeño de las computadoras en muchos dominios. Esta unidad de medida se conoce como “**FLOPS**” (floating-point operations per second).

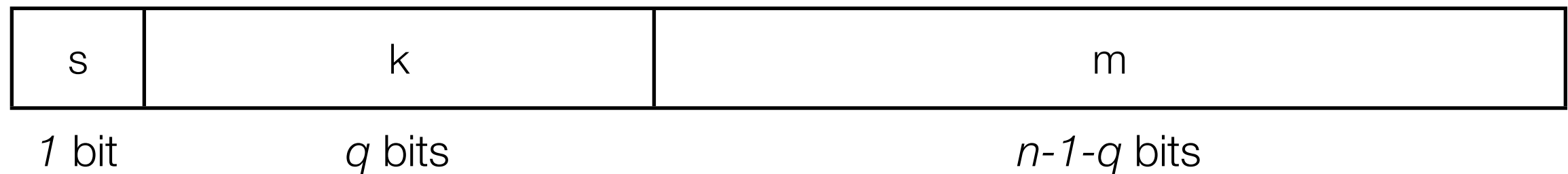
La base es: **$b=2$**

Por ejemplo, para float, $e = k-127$, por lo tanto $k = e+127$

exponentes de -127 (k es todos 0s) y +128 (k es todos 1s) estan reservados para números especiales

Representación de números **reales** (de punto flotante)

- La velocidad de las operaciones con punto flotante se han convertido en medida del desempeño de las computadoras en muchos dominios. Esta unidad de medida se conoce como “**FLOPS**” (floating-point operations per second).



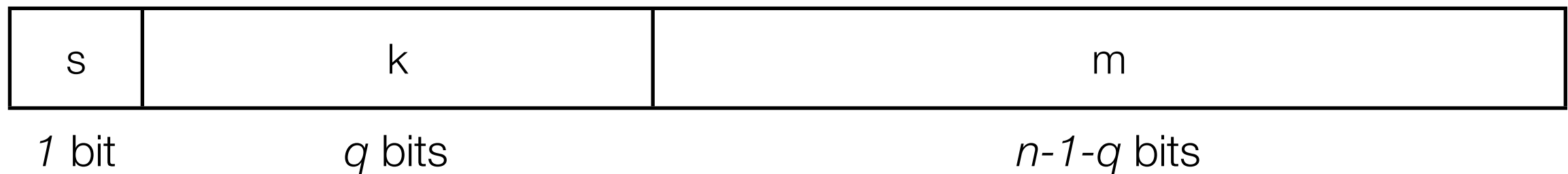
La base es: **$b=2$**

Por ejemplo, para float, $e = k-127$, por lo tanto $k = e+127$

exponentes de -127 (k es todos 0s) y +128 (k es todos 1s) estan reservados para números especiales

Representación de números **reales** (de punto flotante)

- La velocidad de las operaciones con punto flotante se han convertido en medida del desempeño de las computadoras en muchos dominios. Esta unidad de medida se conoce como “**FLOPS**” (floating-point operations per second).



elemento	signo	exponente	mantisa
float	1	8	23
double	1	11	52

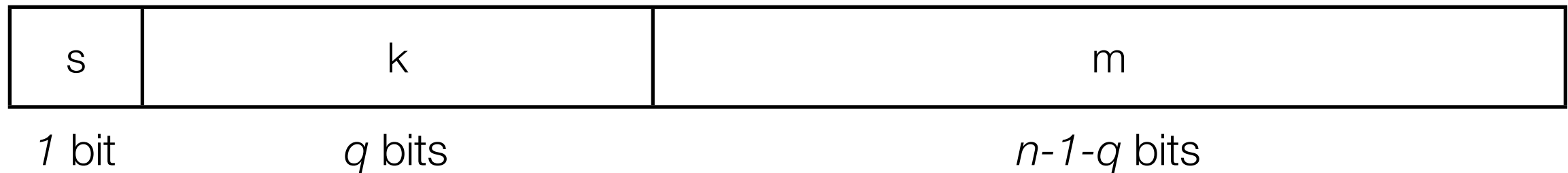
La base es: **$b=2$**

Por ejemplo, para float, $e = k-127$, por lo tanto $k = e+127$

exponentes de -127 (k es todos 0s) y +128 (k es todos 1s) estan reservados para números especiales

Representación de números **reales** (de punto flotante)

- La velocidad de las operaciones con punto flotante se han convertido en medida del desempeño de las computadoras en muchos dominios. Esta unidad de medida se conoce como “**FLOPS**” (floating-point operations per second).



elemento	signo	exponente	mantisa
float	1	8	23
double	1	11	52

$$f = smb^e$$

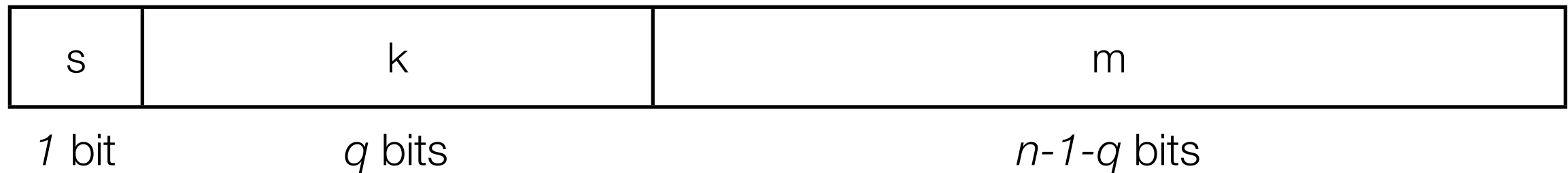
La base es: $\mathbf{b=2}$

Por ejemplo, para float, $e = k-127$, por lo tanto $k = e+127$

exponentes de -127 (k es todos 0s) y +128 (k es todos 1s) estan reservados para números especiales

Representación de números **reales** (de punto flotante)

- La velocidad de las operaciones con punto flotante se han convertido en medida del desempeño de las computadoras en muchos dominios. Esta unidad de medida se conoce como “**FLOPS**” (floating-point operations per second).



elemento	signo	exponente	mantisa
float	1	8	23
double	1	11	52

$$f = smb^e$$

La base es: $\mathbf{b=2}$

$$e = k - (2^{q-1} - 1);$$

Por ejemplo, para float, $e = k-127$, por lo tanto $k = e+127$

exponentes de -127 (k es todos 0s) y +128 (k es todos 1s) estan reservados para números especiales

Representación de números **reales** (de punto flotante). Tipos:

Clase	Exp	Fracción
Ceros	0	0
Números desnormalizados	0	distinto de 0
Números normalizados	1-254	cualquiera
Infinitos	255	0
NaN (Not a Number)	255	distinto de 0

NOTAS:

- Hay dos ceros. $+0$ (S es 0) y -0 (S es 1)
- Hay dos infinitos $+\infty$ (S es 0) y $-\infty$ (S es 1)
- Los NaNs pueden tener un signo y un significando (una explicación),
- Los NaNs y los infinitos tienen todos los bits a 1 en el campo Exp.

Casos especiales

- **NAN**

- Las divisiones indeterminadas o por infinito ($0/0$, ∞/∞ , $\infty/-\infty$, $-\infty/\infty$, $-\infty/-\infty$)
- Las multiplicaciones de 0 por infinito ($0 \times \infty$, $0 \times -\infty$)
- Las sumas y restas de valores infinitos ($\infty + (-\infty)$, $(-\infty) + \infty$)
- Aplicando funciones que excedan el dominio de la misma. Por ejemplo, la raíz cuadrada de un número negativo, logaritmo de cualquier número menor o igual que 0, o la inversa de un coseno que sea menor que -1 o mayor que +1.

Representación de números **reales** (de punto flotante)

- Se definieron, Overflows, underflows, Redondeos
- No todos los reales pueden representarse correctamente. Para escribir 0.1 en binario necesitaríamos una infinidad de dígitos.

Convertir 0.3125

$$0.3125 \times 2 = 0.625 \Rightarrow 0$$

$$0.625 \times 2 = 1.25 \Rightarrow 1$$

$$0.25 \times 2 = 0.5 \Rightarrow 0$$

$$0.5 \times 2 = 1 \Rightarrow 1$$

En orden: .0101

Converting	Result
0.1	0.
$0.1 \times 2 = 0.2 < 1$	0.0
$0.2 \times 2 = 0.4 < 1$	0.00
$0.4 \times 2 = 0.8 < 1$	0.000
$0.8 \times 2 = 1.6 \geq 1$	0.0001
$0.6 \times 2 = 1.2 \geq 1$	0.00011
$0.2 \times 2 = 0.4 < 1$	0.000110
$0.4 \times 2 = 0.8 < 1$	0.0001100
$0.8 \times 2 = 1.6 \geq 1$	0.00011001
$0.6 \times 2 = 1.2 \geq 1$	0.000110011
$0.2 \times 2 = 0.4 < 1$	0.0001100110

Ejemplo: Ariane 5



Ejemplo: Ariane 5

- La orientación del sistema de lanzamiento y de sus movimientos en el espacio son medidos por un Sistema de Referencia Inercial (SRI)



Ejemplo: Ariane 5

- La orientación del sistema de lanzamiento y de sus movimientos en el espacio son medidos por un Sistema de Referencia Inercial (SRI)
- Con el objeto de mejorar la fiabilidad, hay una redundancia considerable en los equipos. Hay dos SRI operando en paralelo con idénticos hardware y software.



Ejemplo: Ariane 5

- La orientación del sistema de lanzamiento y de sus movimientos en el espacio son medidos por un Sistema de Referencia Inercial (SRI)
- Con el objeto de mejorar la fiabilidad, hay una redundancia considerable en los equipos. Hay dos SRI operando en paralelo con idénticos hardware y software.
- Un SRI está activo y el otro está en stand-by, y si la computadora a bordo detecta que el SRI activo ha fallado inmediatamente conmuta al otro.



Ejemplo: Ariane 5

- La orientación del sistema de lanzamiento y de sus movimientos en el espacio son medidos por un Sistema de Referencia Inercial (SRI)
- Con el objeto de mejorar la fiabilidad, hay una redundancia considerable en los equipos. Hay dos SRI operando en paralelo con idénticos hardware y software.
- Un SRI está activo y el otro está en stand-by, y si la computadora a bordo detecta que el SRI activo ha fallado inmediatamente conmuta al otro.
- También hay dos computadoras a bordo.



Ejemplo: Ariane 5



Ejemplo: Ariane 5

- El primer Ariane 5 explotó en 1996, y con él sus 500 millones de dólares porque el SRI dejó de enviar datos. Esto fue a causa de una **excepción no procesada**.



Ejemplo: Ariane 5

- El primer Ariane 5 explotó en 1996, y con él sus 500 millones de dólares porque el SRI dejó de enviar datos. Esto fue a causa de una **excepción no procesada**.
- Una excepción es una condición que cambia el curso normal de comportamiento.



Ejemplo: Ariane 5

- El primer Ariane 5 explotó en 1996, y con él sus 500 millones de dólares porque el SRI dejó de enviar datos. Esto fue a causa de una **excepción no procesada**.
- Una excepción es una condición que cambia el curso normal de comportamiento.
- Esta excepción fue generada por un **overflow**: una velocidad estaba guardada como **double** (64 bits) y se convertía en un **short** en una porción del programa.



Ejemplo: Ariane 5

- El primer Ariane 5 explotó en 1996, y con él sus 500 millones de dólares porque el SRI dejó de enviar datos. Esto fue a causa de una **excepción no procesada**.
- Una excepción es una condición que cambia el curso normal de comportamiento.
- Esta excepción fue generada por un **overflow**: una velocidad estaba guardada como **double** (64 bits) y se convertía en un **short** en una porción del programa.
- Esta función solo funcionaba al momento del despegue.



Ejemplo: Ariane 5

- El primer Ariane 5 explotó en 1996, y con él sus 500 millones de dólares porque el SRI dejó de enviar datos. Esto fue a causa de una **excepción no procesada**.
- Una excepción es una condición que cambia el curso normal de comportamiento.
- Esta excepción fue generada por un **overflow**: una velocidad estaba guardada como **double** (64 bits) y se convertía en un **short** en una porción del programa.
- Esta función solo funcionaba al momento del despegue.
- Este bug está clasificado entre los 10 más grandes de la historia.



Estructuras de datos básicas

Estructuras de datos básicas

- Manera de **organizar** datos en una computadora de tal manera que puedan ser utilizados **eficientemente**.

Estructuras de datos básicas

- Manera de **organizar** datos en una computadora de tal manera que puedan ser utilizados **eficientemente**.
- Una estructura correctamente utilizada nos permitirá usar el **algoritmo más eficiente**.

Estructuras de datos básicas

- Manera de **organizar** datos en una computadora de tal manera que puedan ser utilizados **eficientemente**.
- Una estructura correctamente utilizada nos permitirá usar el **algoritmo más eficiente**.
- La elección de la estructura correcta empieza frecuentemente con la elección de un **tipo de datos abstracto**.

Tipos de Datos Abstractos (**ADTs**)

Tipos de Datos Abstractos (**ADTs**)

- Especificación de un conjunto de datos y de un conjunto de operaciones para realizar a los datos.

Tipos de Datos Abstractos (**ADTs**)

- Especificación de un conjunto de datos y de un conjunto de operaciones para realizar a los datos.
- Es abstracta en el sentido que es independiente de sus varias **implementaciones concretas**.

Tipos de Datos Abstractos (**ADTs**)

- Especificación de un conjunto de datos y de un conjunto de operaciones para realizar a los datos.
- Es abstracta en el sentido que es independiente de sus varias **implementaciones concretas**.
- Enfocarse en lo **que** hace y no en **como** lo hace. Ejemplo: pilas, colas, etc.

Tipos de Datos Abstractos (**ADTs**)

- Especificación de un conjunto de datos y de un conjunto de operaciones para realizar a los datos.
- Es abstracta en el sentido que es independiente de sus varias **implementaciones concretas**.
- Enfocarse en lo **que** hace y no en **como** lo hace. Ejemplo: pilas, colas, etc.
- Los tipos de datos **concretos** sirven para implementar los ADTs. Son la implementación directa de un concepto simple. Ejemplo: arreglos, listas ligadas, etc.

Estructuras de datos concretas: **struct**

Estructuras de datos concretas: **struct**

- son tipos adicionales que utilizamos para definir colecciones de datos, muchas veces **heterogéneos**.

Estructuras de datos concretas: **struct**

- son tipos adicionales que utilizamos para definir colecciones de datos, muchas veces **heterogéneos**.
- esto nos permite manipular la colección como unidad, pero al mismo tiempo nos da acceso a los componentes individuales.

Estructuras de datos concretas: **struct**

- son tipos adicionales que utilizamos para definir colecciones de datos, muchas veces **heterogéneos**.
- esto nos permite manipular la colección como unidad, pero al mismo tiempo nos da acceso a los componentes individuales.
- **Ejemplo**: al procesar datos geométricos es útil tener la noción de **puntos en un plano**. Para esto podemos escribir:

Estructuras de datos concretas: **struct**

- son tipos adicionales que utilizamos para definir colecciones de datos, muchas veces **heterogéneos**.
- esto nos permite manipular la colección como unidad, pero al mismo tiempo nos da acceso a los componentes individuales.
- **Ejemplo**: al procesar datos geométricos es útil tener la noción de **puntos en un plano**. Para esto podemos escribir:
 - `struct point { float x; float y; };`

Estructuras de datos concretas: **struct**

- son tipos adicionales que utilizamos para definir colecciones de datos, muchas veces **heterogéneos**.
- esto nos permite manipular la colección como unidad, pero al mismo tiempo nos da acceso a los componentes individuales.
- **Ejemplo:** al procesar datos geométricos es útil tener la noción de **puntos en un plano**. Para esto podemos escribir:
 - `struct point { float x; float y; };`
- Para utilizar el tipo **point** en operaciones dentro de nuestra aplicación podemos declararlas como dos variables:

Estructuras de datos concretas: **struct**

- son tipos adicionales que utilizamos para definir colecciones de datos, muchas veces **heterogéneos**.
- esto nos permite manipular la colección como unidad, pero al mismo tiempo nos da acceso a los componentes individuales.
- **Ejemplo:** al procesar datos geométricos es útil tener la noción de **puntos en un plano**. Para esto podemos escribir:
 - `struct point { float x; float y; };`
- Para utilizar el tipo **point** en operaciones dentro de nuestra aplicación podemos declararlas como dos variables:
 - `struct point a, b;`

Estructuras de datos concretas: **struct**

Estructuras de datos concretas: **struct**

- Para referirnos a los miembros individuales de una estructura por su nombre podemos escribir:

Estructuras de datos concretas: **struct**

- Para referirnos a los miembros individuales de una estructura por su nombre podemos escribir:
- `a.x=1.0; a.y=1.0; b.x=4.0, b.y=5.0;`

Estructuras de datos concretas: **struct**

- Para referirnos a los miembros individuales de una estructura por su nombre podemos escribir:
- `a.x=1.0; a.y=1.0; b.x=4.0, b.y=5.0;`
- para representar los puntos con coordenadas $a(1,1)$ y $b(4,5)$

Estructuras de datos concretas: **struct**

- Para referirnos a los miembros individuales de una estructura por su nombre podemos escribir:
- `a.x=1.0; a.y=1.0; b.x=4.0, b.y=5.0;`
- para representar los puntos con coordenadas $a(1,1)$ y $b(4,5)$
- Podemos también pasar estructuras como argumentos de funciones:

Estructuras de datos concretas: **struct**

- Para referirnos a los miembros individuales de una estructura por su nombre podemos escribir:
- `a.x=1.0; a.y=1.0; b.x=4.0, b.y=5.0;`
- para representar los puntos con coordenadas $a(1,1)$ y $b(4,5)$
- Podemos también pasar estructuras como argumentos de funciones:

```
float distance ( point a, point b )
```

Estructuras de datos concretas: **struct**

- Para referirnos a los miembros individuales de una estructura por su nombre podemos escribir:
- `a.x=1.0; a.y=1.0; b.x=4.0, b.y=5.0;`
- para representar los puntos con coordenadas $a(1,1)$ y $b(4,5)$
- Podemos también pasar estructuras como argumentos de funciones:

```
float distance ( point a, point b )  
{
```

Estructuras de datos concretas: **struct**

- Para referirnos a los miembros individuales de una estructura por su nombre podemos escribir:
- `a.x=1.0; a.y=1.0; b.x=4.0, b.y=5.0;`
- para representar los puntos con coordenadas $a(1,1)$ y $b(4,5)$
- Podemos también pasar estructuras como argumentos de funciones:

```
float distance ( point a, point b )  
{  
    float dx=a.x-b.x, dy=a.y-b.y;
```

Estructuras de datos concretas: **struct**

- Para referirnos a los miembros individuales de una estructura por su nombre podemos escribir:
- `a.x=1.0; a.y=1.0; b.x=4.0, b.y=5.0;`
- para representar los puntos con coordenadas $a(1,1)$ y $b(4,5)$
- Podemos también pasar estructuras como argumentos de funciones:

```
float distance ( point a, point b )  
{  
    float dx=a.x-b.x, dy=a.y-b.y;  
    return sqrt(dx*dx + dy*dy );  
}
```

Estructuras de datos concretas: **struct**

- Para referirnos a los miembros individuales de una estructura por su nombre podemos escribir:
- `a.x=1.0; a.y=1.0; b.x=4.0, b.y=5.0;`
- para representar los puntos con coordenadas $a(1,1)$ y $b(4,5)$
- Podemos también pasar estructuras como argumentos de funciones:

```
float distance ( point a, point b )  
{  
    float dx=a.x-b.x, dy=a.y-b.y;  
    return sqrt(dx*dx + dy*dy );  
}
```


Estructuras de datos concretas: **arreglos**

Estructuras de datos concretas: **arreglos**

- Es la estructura de datos fundamental.

Estructuras de datos concretas: **arreglos**

- Es la estructura de datos fundamental.
- Colección de datos del mismo tipo, almacenados de manera contigua y que se pueden acceder por un índice. Están presentes en la mayoría de los lenguajes modernos de programación.

Estructuras de datos concretas: **arreglos**

- Es la estructura de datos fundamental.
- Colección de datos del mismo tipo, almacenados de manera contigua y que se pueden acceder por un índice. Están presentes en la mayoría de los lenguajes modernos de programación.
- Tienen correspondencia directa con los sistemas de memoria de virtualmente todas las computadoras.

Estructuras de datos concretas: **arreglos**

- Es la estructura de datos fundamental.
- Colección de datos del mismo tipo, almacenados de manera contigua y que se pueden acceder por un índice. Están presentes en la mayoría de los lenguajes modernos de programación.
- Tienen correspondencia directa con los sistemas de memoria de virtualmente todas las computadoras.
- Acceso **inmediato** a los datos vía el índice.

Estructuras de datos concretas: **arreglos**

- Es la estructura de datos fundamental.
- Colección de datos del mismo tipo, almacenados de manera contigua y que se pueden acceder por un índice. Están presentes en la mayoría de los lenguajes modernos de programación.
- Tienen correspondencia directa con los sistemas de memoria de virtualmente todas las computadoras.
- Acceso **inmediato** a los datos vía el índice.
- Acceso **secuencial** práctico (ciclos `for`).

Estructuras de datos concretas: **arreglos**

- Es la estructura de datos fundamental.
- Colección de datos del mismo tipo, almacenados de manera contigua y que se pueden acceder por un índice. Están presentes en la mayoría de los lenguajes modernos de programación.
- Tienen correspondencia directa con los sistemas de memoria de virtualmente todas las computadoras.
- Acceso **inmediato** a los datos vía el índice.
- Acceso **secuencial** práctico (ciclos `for`).
- Implican hacer pruebas por índice.

Estructuras de datos concretas: **arreglos**

Estructuras de datos concretas: **arreglos**

- Ejemplo del uso eficiente de un arreglo: **criba de Eratóstenes**
- algoritmo que permite hallar todos los **números primos** menores que un **número natural dado N**.

Estructuras de datos concretas: **arreglos**

- Objetivo Final: Poner $a[i]$ a **1** si i es primo y **0** si no lo es.
1. Poner a **1** todos los elementos del arreglo, para indicar que ninguno se conoce como no-primo.
 2. Poner a **0** los elementos del arreglo que correspondan a los índices conocidos como no-primos (los múltiplos de los primos conocidos)
 3. Si $a[i]$ es **1** después de que los múltiplos o primos mas pequeños han sido puestos a **0** se dice que es un primo.
 4. El proceso termina cuando el cuadrado del mayor número confirmado como primo es mayor que N .

Estructuras de datos concretas: **arreglos**

```
#include <iostream>
static const int N=1000;
int main() {
    int i, a[N];
    for (i=2; i<N; i++) a[i]=1;
    for (i=2; i<N; i++)
        if(a[i])
            for (int j=i; j*i<N; j++) a[i*j] = 0;
    for (i=2; i<N; i++)
        if(a[i]) cout << " " << i;
    cout << endl;
}
```

Estructuras de datos concretas: **arreglos**

	2	3	4	5	6	7	8	9	10	Prime numbers
11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	
31	32	33	34	35	36	37	38	39	40	
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50	
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60	
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70	
71	72	73	74	75	76	77	78	79	80	
81	82	83	84	85	86	87	88	89	90	
91	92	93	94	95	96	97	98	99	100	
101	102	103	104	105	106	107	108	109	110	
111	112	113	114	115	116	117	118	119	120	

Estructuras de datos concretas: **arreglos**

```
int main( int argc, char *argv[] )
{
    int i, N=atoi(argv[1]);
    int *a = new int[N];
    if (a == 0)
        { cout << "out of memory" << endl; return 0;}

    ...

    delete [] a;
}
```

- Es difícil re-arreglar datos (insertar)
- se pueden utilizar como entrada de funciones, hacer arreglos de arreglos y arreglos de estructuras.

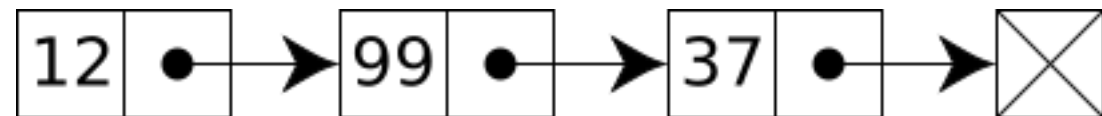
Estructuras de datos concretas: **listas ligadas**

- útiles cuando queremos recorrer una colección de elementos secuencialmente, uno a uno.
- cada elemento contiene información de cómo llegar al siguiente elemento.
- permite re-arreglar los datos eficientemente.
- para acceder a un dato random de la lista hay que recorrerla desde el inicio.
- estructura auto-referente.
- acceso secuencial tal cómo para un arreglo.

• Una **lista ligada** es un conjunto de elementos donde cada elemento es parte de un **nodo** que también contiene un **link** a un nodo.

Estructuras de datos concretas: **listas ligadas**

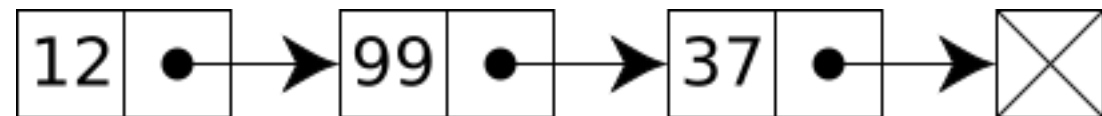
- los elementos pueden no estar arreglados secuencialmente en la memoria.



- convenciones para definir el último nodo:
 - es un *link nulo* que no apunta a otro nodo.
 - se refiere a un *nodo falso (dummy)* que no contiene elemento.
 - se refiere al primer elemento de la lista, definiendo una *lista circular*.

Estructuras de datos concretas: **listas ligadas**

- los elementos pueden no estar arreglados secuencialmente en la memoria.



- convenciones para definir el último nodo:
 - es un *link nulo* que no apunta a otro nodo.
 - se refiere a un *nodo falso (dummy)* que no contiene elemento.
 - se refiere al primer elemento de la lista, definiendo una *lista circular*.

```
typedef int Item; // solo un ejemplo
```

```
struct node {  
    Item item;  
    node *next;  
};  
typedef node* link;
```


Estructuras de datos concretas: **listas ligadas**

- Normalmente, en lenguajes como C++ y Java, no solo **reservamos memoria** para un elemento, sino también **inicializamos** los datos dentro. Para esto se define un **constructor** en cada **struct** que definamos.
- Un **constructor** es una función que se define dentro de una estructura, y que lleva el mismo nombre de ésta.
- El propósito es dar valores iniciales a la estructura y evitar problemas de variables no-inicializadas.

```
struct node {  
    Item item; node *next;  
    node ( Item x; node *t){  
        item = x;  
        next = t;  
    }  
};  
typedef node* link;
```

```
link s = NULL;  
link t = new node(x, s)
```

Estructuras de datos concretas: **listas ligadas**

Estructuras de datos concretas: **listas ligadas**

- Una vez que la lista es creada, ¿cómo nos referimos a la información que contiene?

Estructuras de datos concretas: **listas ligadas**

- Una vez que la lista es creada, ¿cómo nos referimos a la información que contiene?
- El *item* lo podemos acceder por medio de la instrucción **(*x).item**.

Estructuras de datos concretas: **listas ligadas**

- Una vez que la lista es creada, ¿cómo nos referimos a la información que contiene?
- El *item* lo podemos acceder por medio de la instrucción **(*x).item**.
- El *link* lo podemos acceder por medio de la instrucción **(*x).link**.

Estructuras de datos concretas: **listas ligadas**

- Una vez que la lista es creada, ¿cómo nos referimos a la información que contiene?
- El *item* lo podemos acceder por medio de la instrucción **(*x).item**.
- El *link* lo podemos acceder por medio de la instrucción **(*x).link**.
- Estas operaciones son tan utilizadas que en C++ se proporciona una abreviatura, que se presenta como: **x->item** y **x->link**.

arreglos

arreglos

- Probablemente la forma mas fácil de mantener una secuencia de elementos (lista).

arreglos

- Probablemente la forma mas fácil de mantener una secuencia de elementos (lista).
- Nos permite responder preguntas del tipo:

arreglos

- Probablemente la forma mas fácil de mantener una secuencia de elementos (lista).
- Nos permite responder preguntas del tipo:
 - ¿Cuál es el i -ésimo elemento de la lista? en tiempo $O(1)$, con un acceso directo al valor de $A[i]$.

arreglos

- Probablemente la forma mas fácil de mantener una secuencia de elementos (lista).
- Nos permite responder preguntas del tipo:
 - ¿Cuál es el i -ésimo elemento de la lista? en tiempo $O(1)$, con un acceso directo al valor de $A[i]$.
 - ¿El elemento e **pertenece** a la lista? (si es igual a $A[i]$ para algún i), necesitamos verificar los elementos uno a uno en tiempo $O(n)$ **suponiendo** que no sabemos el orden de los elementos de A .

arreglos

- Probablemente la forma mas fácil de mantener una secuencia de elementos (lista).
- Nos permite responder preguntas del tipo:
 - ¿Cuál es el i -ésimo elemento de la lista? en tiempo $O(1)$, con un acceso directo al valor de $A[i]$.
 - ¿El elemento e **pertenece** a la lista? (si es igual a $A[i]$ para algún i), necesitamos verificar los elementos uno a uno en tiempo $O(n)$ **suponiendo** que no sabemos el orden de los elementos de A .
 - Si los elementos están ordenados podemos determinar si el elemento **pertenece** o no al arreglo en un tiempo $O(\log n)$ con una búsqueda binaria.

arreglos vs listas

arreglos vs listas

- Los arreglos no son adecuados para mantener una lista de elementos que cambia con el tiempo.

arreglos vs listas

- Los arreglos no son adecuados para mantener una lista de elementos que cambia con el tiempo.
- Una forma más adecuada para mantener un **conjunto dinámico** es una **lista ligada**.

arreglos vs listas

- Los arreglos no son adecuados para mantener una lista de elementos que cambia con el tiempo.
- Una forma más adecuada para mantener un **conjunto dinámico** es una **lista ligada**.
- Una **lista ligada** es una estructura de datos en la que los objetos están arreglados en orden lineal.

arreglos vs listas

- Los arreglos no son adecuados para mantener una lista de elementos que cambia con el tiempo.
- Una forma más adecuada para mantener un **conjunto dinámico** es una **lista ligada**.
- Una **lista ligada** es una estructura de datos en la que los objetos están arreglados en orden lineal.
- Está formada de **nodos**. Cada nodo consta de dos componentes: un **elemento** y un **apuntador** a otro nodo.

arreglos vs. listas ligadas

arreglos vs. listas ligadas

- En un **arreglo** el orden esta determinado por sus **índices**, en una **lista ligada** el orden se determina por un apuntador a cada objeto.

arreglos vs. listas ligadas

- En un **arreglo** el orden esta determinado por sus **índices**, en una **lista ligada** el orden se determina por un apuntador a cada objeto.
- Una **lista ligada** nos permite re-ordenar los datos de forma eficiente.

arreglos vs. listas ligadas

- En un **arreglo** el orden esta determinado por sus **índices**, en una **lista ligada** el orden se determina por un apuntador a cada objeto.
- Una **lista ligada** nos permite re-ordenar los datos de forma eficiente.
- Un **arreglo** nos permite acceder a uno de sus elementos por medio del índice.

arreglos vs. listas ligadas

- En un **arreglo** el orden esta determinado por sus **índices**, en una **lista ligada** el orden se determina por un apuntador a cada objeto.
- Una **lista ligada** nos permite re-ordenar los datos de forma eficiente.
- Un **arreglo** nos permite acceder a uno de sus elementos por medio del índice.
- se pueden **insertar elementos** a la lista **indefinidamente** mientras que un arreglo al llenarse debe ser redimensionado.

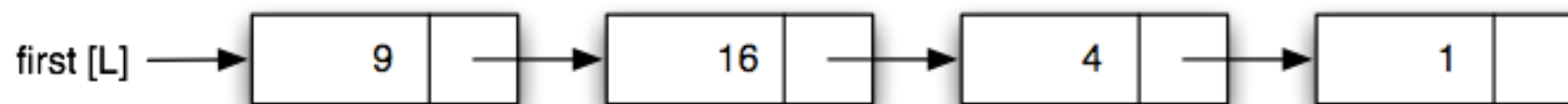
arreglos vs. listas ligadas

- En un **arreglo** el orden esta determinado por sus **índices**, en una **lista ligada** el orden se determina por un apuntador a cada objeto.
- Una **lista ligada** nos permite re-ordenar los datos de forma eficiente.
- Un **arreglo** nos permite acceder a uno de sus elementos por medio del índice.
- se pueden **insertar elementos** a la lista **indefinidamente** mientras que un arreglo al llenarse debe ser redimensionado.
- un **arreglo** permite **acceso aleatorio**, mientras que una **lista ligada** permite solo un acceso secuencial a los elementos.

arreglos vs. listas ligadas

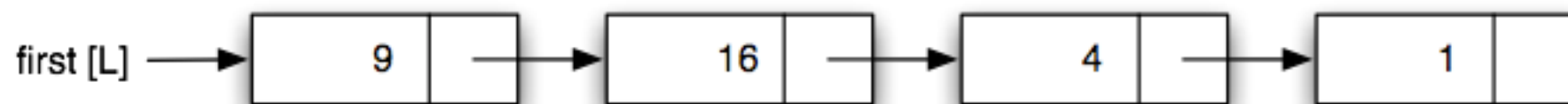
- En un **arreglo** el orden esta determinado por sus **índices**, en una **lista ligada** el orden se determina por un apuntador a cada objeto.
- Una **lista ligada** nos permite re-ordenar los datos de forma eficiente.
- Un **arreglo** nos permite acceder a uno de sus elementos por medio del índice.
- se pueden **insertar elementos** a la lista **indefinidamente** mientras que un arreglo al llenarse debe ser redimensionado.
- un **arreglo** permite **acceso aleatorio**, mientras que una **lista ligada** permite solo un acceso secuencial a los elementos.
- las **listas ligadas** necesitan memoria adicional para almacenar las **referencias**. Esto las hace poco recomendables para char o bool.

listas ligadas



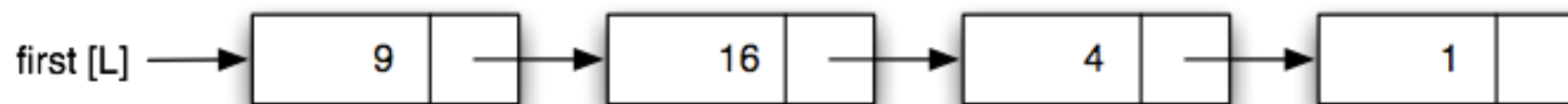
listas ligadas

- Realiza una lista de elementos, por ejemplo, (9,16,4,1)



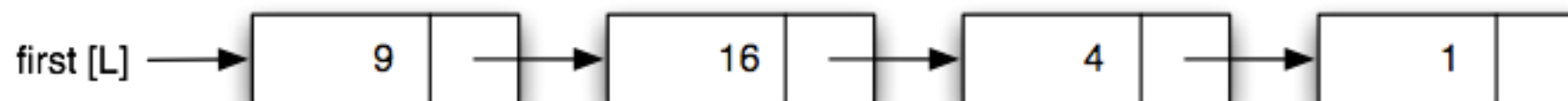
listas ligadas

- Realiza una lista de elementos, por ejemplo, (9,16,4,1)
- **Insertar** y **remove** elementos al inicio de la lista requieren un tiempo $O(1)$.



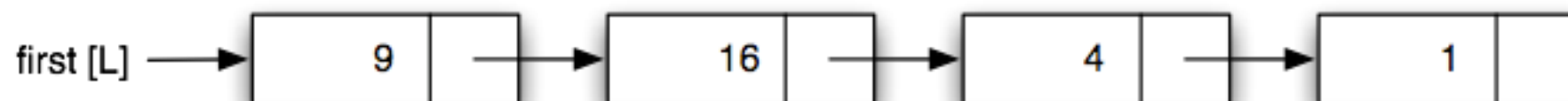
listas ligadas

- Realiza una lista de elementos, por ejemplo, (9,16,4,1)
- **Insertar** y **remove** elementos al inicio de la lista requieren un tiempo $O(1)$.
- Una **búsqueda** requiere iterar a lo largo de la lista: tiempo $O(n)$.



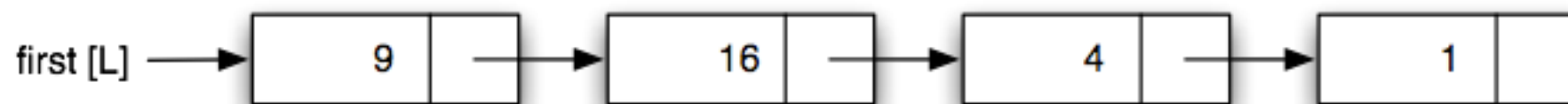
listas ligadas

- Realiza una lista de elementos, por ejemplo, (9,16,4,1)
- **Insertar** y **remove** elementos al inicio de la lista requieren un tiempo $O(1)$.
- Una **búsqueda** requiere iterar a lo largo de la lista: tiempo $O(n)$.
- La lista ligada puede ser iterada del frente hacia atrás.



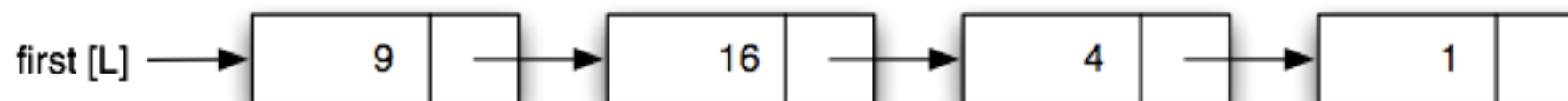
listas ligadas

- Realiza una lista de elementos, por ejemplo, (9,16,4,1)
- **Insertar** y **remove** elementos al inicio de la lista requieren un tiempo $O(1)$.
- Una **búsqueda** requiere iterar a lo largo de la lista: tiempo $O(n)$.
- La lista ligada puede ser iterada del frente hacia atrás.
- El bloque básico de un **nodo** contiene:



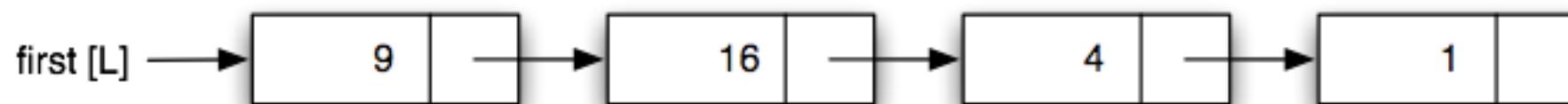
listas ligadas

- Realiza una lista de elementos, por ejemplo, (9,16,4,1)
- **Insertar** y **remove** elementos al inicio de la lista requieren un tiempo $O(1)$.
- Una **búsqueda** requiere iterar a lo largo de la lista: tiempo $O(n)$.
- La lista ligada puede ser iterada del frente hacia atrás.
- El bloque básico de un **nodo** contiene:
 - ➔ item: algún tipo de datos

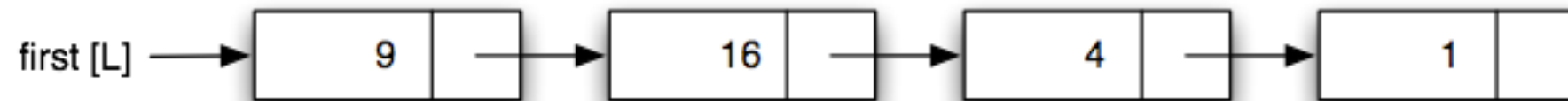


listas ligadas

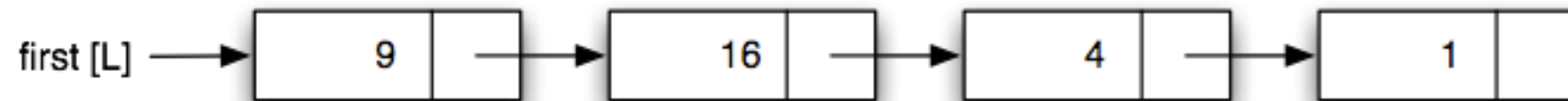
- Realiza una lista de elementos, por ejemplo, (9,16,4,1)
- **Insertar** y **remove** elementos al inicio de la lista requieren un tiempo $O(1)$.
- Una **búsqueda** requiere iterar a lo largo de la lista: tiempo $O(n)$.
- La lista ligada puede ser iterada del frente hacia atrás.
- El bloque básico de un **nodo** contiene:
 - ➔ item: algún tipo de datos
 - ➔ next: un *apuntador* al siguiente nodo, o un **apuntador nulo** si el nodo está al final de la lista.



listas ligadas

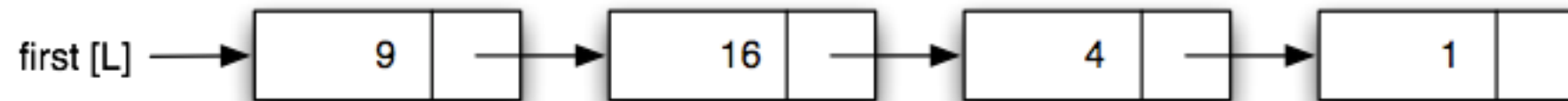


listas ligadas



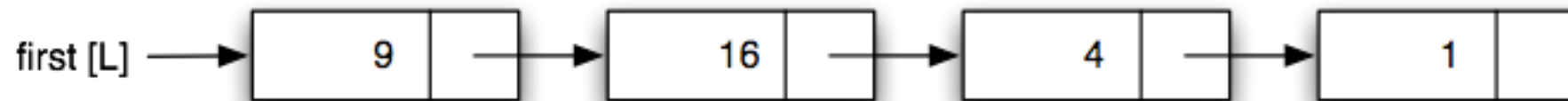
- Cuentan también de un apuntador **first** o **head** que apunta al primer elemento.

listas ligadas



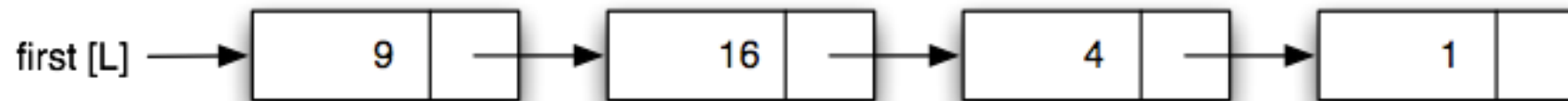
- Cuentan también de un apuntador **first** o **head** que apunta al primer elemento.
- Una lista se recorre apuntando primero a **first** y siguiendo el apuntador **next** de cada elemento hasta llegar a **null**. Esto es $O(n)$.

listas ligadas



- Cuentan también de un apuntador **first** o **head** que apunta al primer elemento.
- Una lista se recorre apuntando primero a **first** y siguiendo el apuntador **next** de cada elemento hasta llegar a **null**. Esto es $O(n)$.
- La forma genérica de **implementar** una **lista ligada** cuando no sabemos su tamaño es reservar una **estructura e** para cada elemento que queramos incluir en la lista.

listas ligadas



- Cuentan también de un apuntador **first** o **head** que apunta al primer elemento.
- Una lista se recorre apuntando primero a **first** y siguiendo el apuntador **next** de cada elemento hasta llegar a **null**. Esto es $O(n)$.
- La forma genérica de **implementar** una **lista ligada** cuando no sabemos su tamaño es reservar una **estructura e** para cada elemento que queramos incluir en la lista.
- Esta estructura contendrá un campo **e.val** que será el valor del nodo y un campo **e.Next** que será el apuntador al siguiente nodo.

Definición

```
struct node {  
    Item item;  
    node *next;  
    node (Item x, node *t) {  
        item = x;  
        next = t;  
    }  
};
```

```
typedef node *link;
```

usar **lLink** en lugar de **link** en algunos compiladores

a) **link s = ... ;**

s

b)

c)

d) (otra forma de hacer c))

Definición

Uso

```
struct node {  
    Item item;  
    node *next;  
    node (Item x, node *t) {  
        item = x;  
        next = t;  
    }  
};
```

```
typedef node *link;
```

usar **lLink** en lugar de **link** en algunos compiladores

a) **link s = ... ;**

```
link t = new node(x, s);
```

b)

c)

d) (otra forma de hacer c))

Definición

```
struct node {
    Item item;
    node *next;
    node (Item x, node *t) {
        item = x;
        next = t;
    }
};

typedef node *link;
```

usar **lLink** en lugar de **link** en algunos compiladores

Uso

a) **link s = ... ;**

```
link t = new node(x, s);
```

b)

```
link t = new node(0, NULL);
```

c)

```
(*t).item = x;
(*t).link = t;
```

d) (otra forma de hacer c))

```
t->item = x;
t->link = t;
```

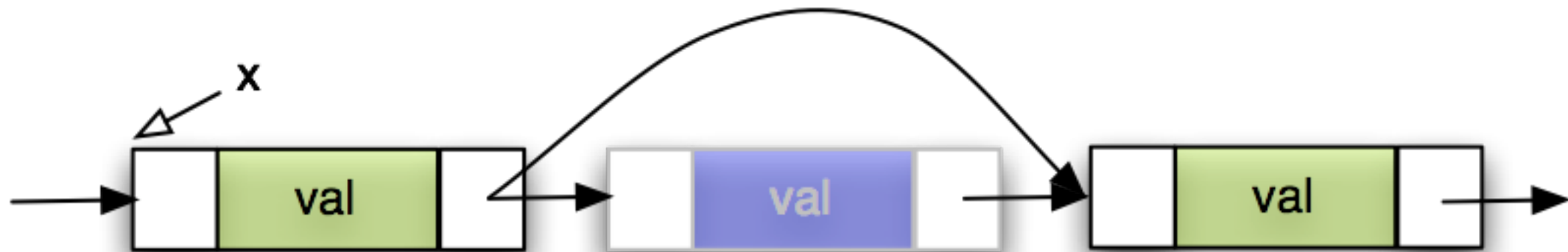

listas ligadas: borrar un nodo t que sigue a x



a)

b)

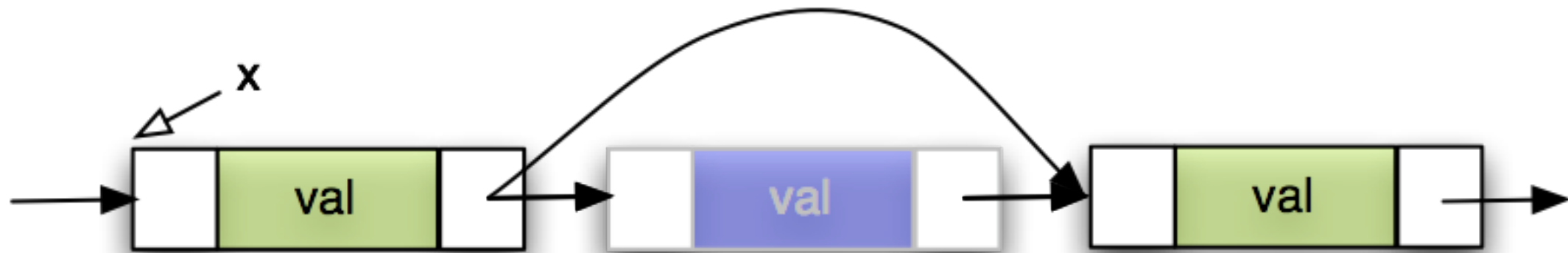
listas ligadas: borrar un nodo t que sigue a x



a)

b)

listas ligadas: borrar un nodo t que sigue a x

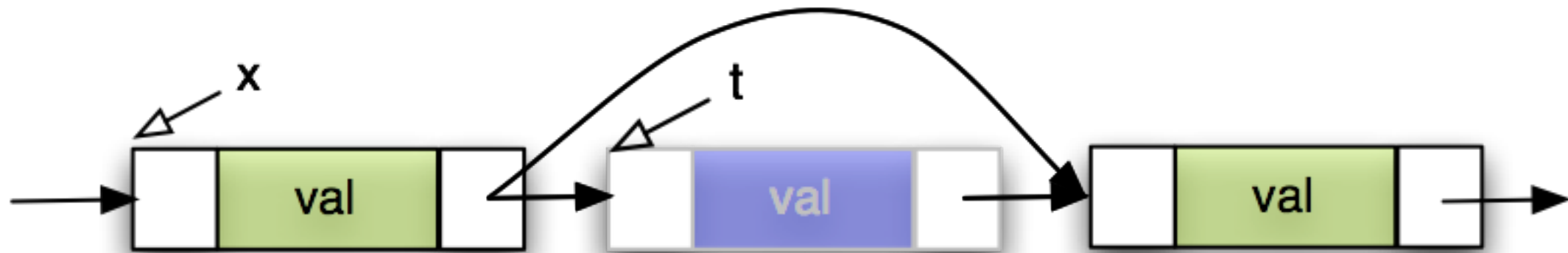


a)

```
t = x->next;  
x->next = t->next;
```

b)

listas ligadas: borrar un nodo t que sigue a x

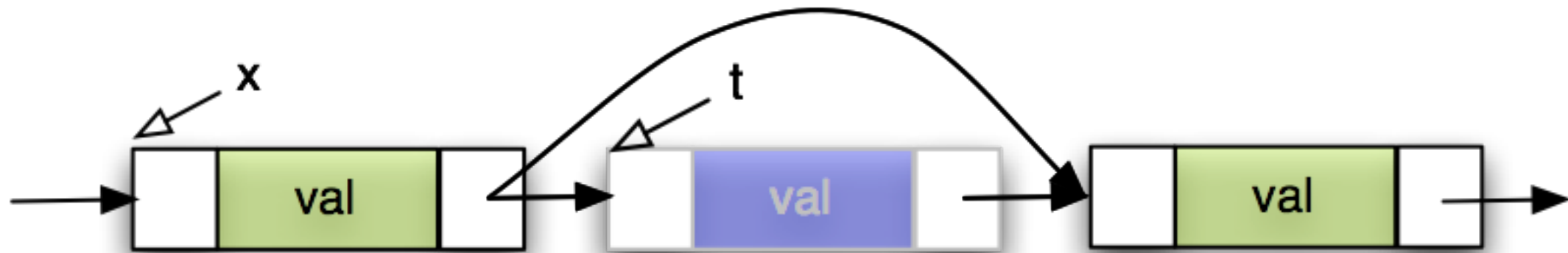


a)

```
t = x->next;  
x->next = t->next;
```

b)

listas ligadas: borrar un nodo t que sigue a x

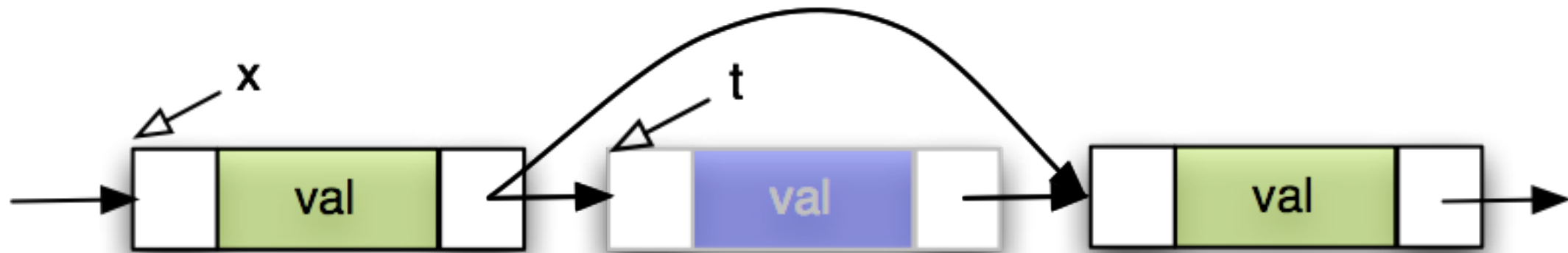


a)

```
t = x->next;  
x->next = t->next;  
delete t;
```

b)

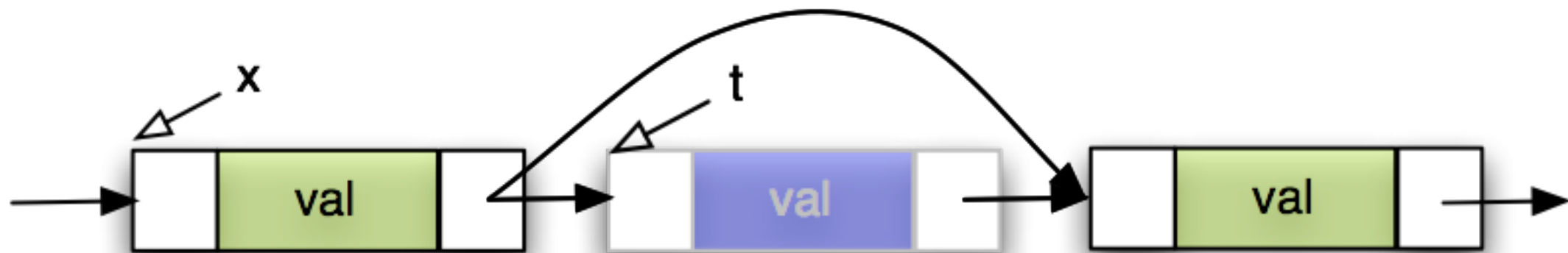
listas ligadas: borrar un nodo t que sigue a x



a) `t = x->next;`
`x->next = t->next;`
`delete t;`

b) `x->next = x->next->next;`

listas ligadas: borrar un nodo t que sigue a x

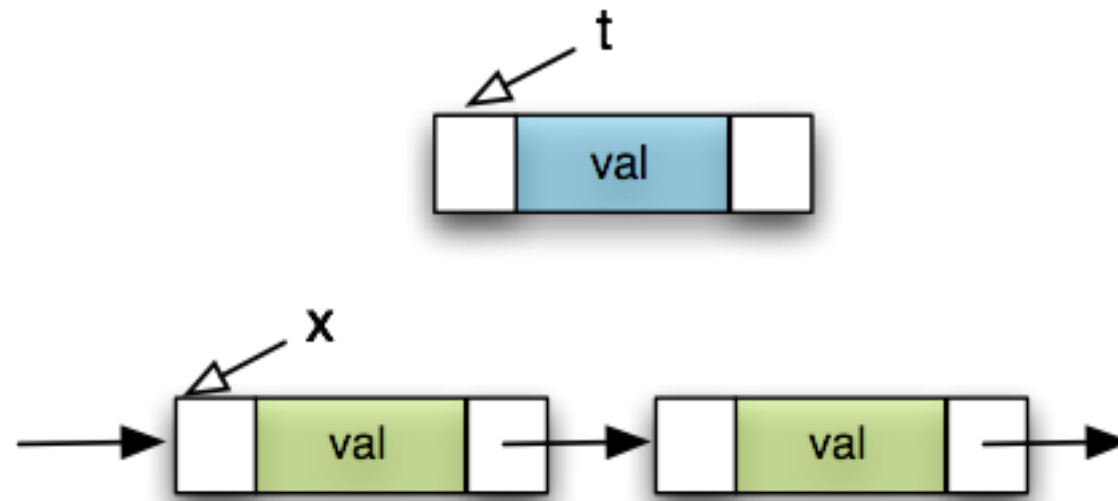


a) `t = x->next;`
`x->next = t->next;`
`delete t;`

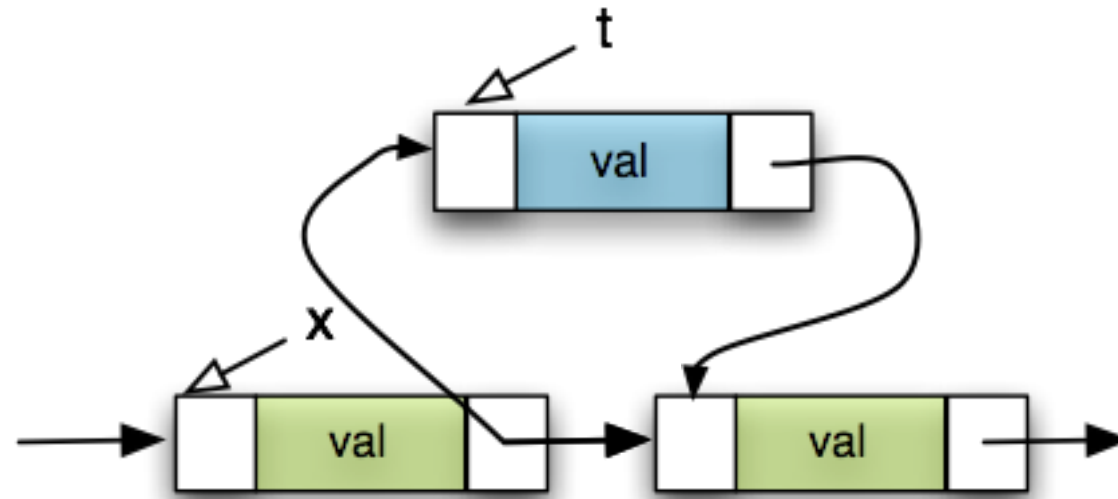
b) `x->next = x->next->next;`

- ¿cuál de las dos maneras es la correcta?

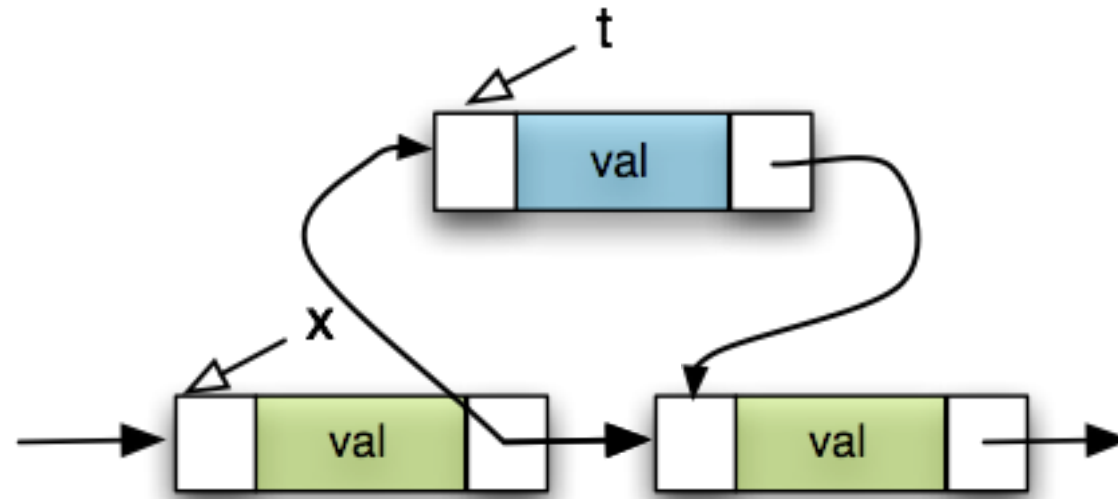
listas ligadas: insertar un nodo t despues de x



listas ligadas: insertar un nodo t despues de x

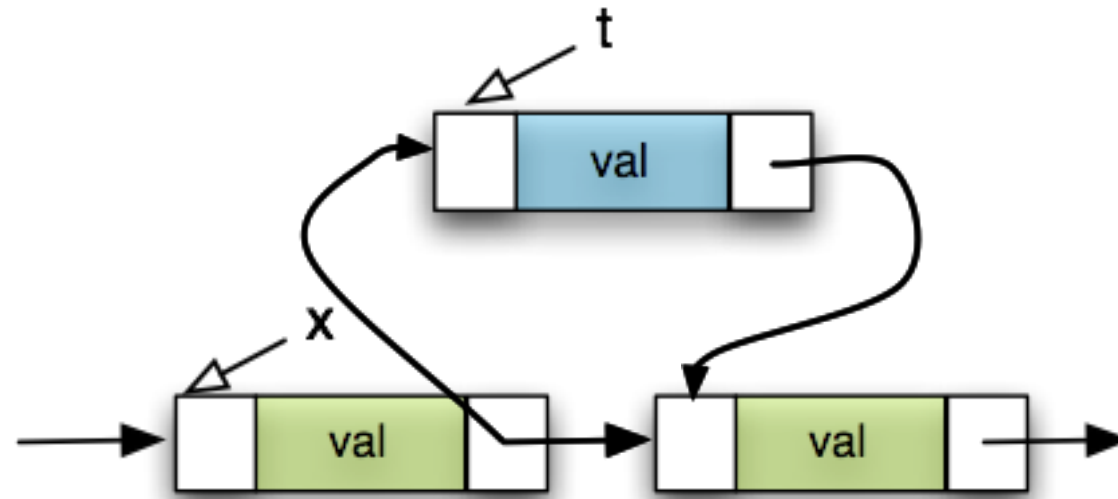


listas ligadas: insertar un nodo t despues de x



```
t->next = x->next;  
x->next = t;
```

listas ligadas: insertar un nodo t despues de x



```
t->next = x->next;  
x->next = t;
```