Resolución de ecuaciones recurrentes

Resolución de ecuaciones recurrentes Objetivos

- Comprender el problema de las ecuaciones recurrentes.
- Factorización de polinomios.
- Aprender a resolver recurrencias homogéneas.
- Aprender a resolver recurrencias no homogéneas.
- Aprender a realizar cambio de variable.
- Aprender a resolver recurrencias por partes.
- Aprender a realizar transformaciones de recorrido.

Resolución de ecuaciones recurrentes Comprender el problema de las ecuaciones recurrentes

Hemos estudiado cómo determinar el tiempo de ejecución de un algoritmo a partir del **cómputo de sus operaciones elementales**.

En general, este cómputo se reduce a un mero ejercicio de cálculo.

Sin embargo, para los **algoritmos recursivos** nos vamos a encontrar con una **dificultad añadida**, pues la función que establece su tiempo de ejecución viene dada por una **ecuación en recurrencia**, es decir, en la definición de T(n) aparece la propia función T. Por ejemplo:

$$T(n) = \begin{cases} T(n-1) & \sin n > 0 \\ 1 & \sin n = 0 \end{cases}$$

Ecuaciones de segundo grado:

$$ax^{2} + bx + c = 0$$

Si a es 1, podemos buscar dos números (**raíces**) que sumados sean b y multiplicados sean c:

$$m + n = b$$
 $m \longrightarrow (x+m)$ (raíz -m)
 $m * n = c$ $n \longrightarrow (x+n)$ (raíz -n)

También podemos aplicar la **fórmula general de resolución de ecuaciones de segundo grado**:

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

Ecuaciones de grado mayor a dos:

$$x^4 - 15x^2 + 10x + 24 = 0$$

Calculamos los divisores del término libre, positivos y negativos:

24 es divisible por +- 1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 24. Probamos con -1.

Dividimos x^4 - $15x^2$ + 10x + 24 por (x+1) (raíz -1):

Ecuaciones de grado mayor a dos:

$$x^3 - x^2 - 14x + 24 = 0$$

Calculamos los divisores del término libre, positivos y negativos:

24 es divisible por +- 1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 24. Probamos con -1.

Dividimos $x^3 - x^2 - 14x + 24$ por (x+1) (raíz -1):

Ecuaciones de grado mayor a dos:

$$x^3 - x^2 - 14x + 24 = 0$$

Calculamos los divisores del término libre, positivos y negativos:

24 es divisible por +- 1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 24. Probamos con 1.

Dividimos $x^3 - x^2 - 14x + 24$ por (x-1) (raíz 1):

¡Queda resto! 1 no es raíz!

Ecuaciones de grado mayor a dos:

$$x^3 - x^2 - 14x + 24 = 0$$

Calculamos los divisores del término libre, positivos y negativos:

24 es divisible por +- 1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 24. Probamos con 2.

Dividimos $x^3 - x^2 - 14x + 24$ por (x-2) (raíz 2):

Ecuaciones de grado mayor a dos:

$$x^2 + x - 12 = 0$$

Como ya es de segundo grado, podemos resolver con la fórmula general o, como a vale 0, así:

$$m + n = b$$
 $m + n = 1$ $m = 4$ --> (x+4) (raíz -4) $m * n = c$ $m * n = -12$ $n = -3$ --> (x-3) (raíz 3)

Juntamos todas las raíces obtenidas (-1, 2, 3, -4):

$$x^4 - 15x^2 + 10x + 24 = 0$$
 equivale a:
 $(x+1)(x-2)(x-3)(x+4) = 0$

Las **recurrencias homogéneas** son de la siguiente forma:

$$a_0T(n) = a_1T(n-1) + a_2T(n-2) + ... + a_kT(n-k)$$

Donde a_i son números reales y k es un natural entre 1 y n.

Un ejemplo es la sucesión de **Fibonacci**:

```
int FibonacciRec(int n) {
   if (n < 2)
     return n;
   else
     return FibonacciRec(n-1)+FibonacciRec(n-2);
}</pre>
```

$$F(n) = \begin{cases} F(n-1) + F(n-2) & \text{si n} > = 2 \\ 1 & \text{si n} = 1 \\ 0 & \text{si n} = 0 \end{cases}$$

$$f(n) = \begin{cases} F(n-1) + F(n-2) & \text{si n} > = 2 \\ 0 & \text{si n} = 0 \end{cases}$$

Partimos de:

$$a_0T(n) = a_1T(n-1) + a_2T(n-2) + ... + a_kT(n-k)$$

Traemos todo a la izquierda:

$$a_0T(n) - a_1T(n-1) - a_2T(n-2) - ... - a_kT(n-k) = 0$$

Cambiamos T(n) por xⁿ y obtenemos el **polinomio** característico:

$$a_0x^k - a_1x^{k-1} - a_2x^{k-2} - \dots - a_k = 0$$

Y **resolvemos**, obteniendo las raíces (llamadas $r_1, r_2, ..., r_k$).

Si todas las raíces son **distintas**, la solución de la ecuación viene dada por la **expresión**:

$$T(n) = c_1 r_1^n + c_2 r_2^n + ... + c_k r_k^n = \sum_{i=1}^n c_i r_i^n$$

Los coeficientes c_i se determinan a partir de las **condiciones** iniciales.

Si alguna raíz está **repetida** (multiplicidad $m_i = 1, ..., I$), la ecuación se puede escribir como:

$$T(n) = \sum_{i=1}^{l} \sum_{j=0}^{m_i-1} c_{ij} n^j r_i^n$$

Los coeficientes c_i se determinan a partir de las **condiciones** iniciales.

Ejemplo (raíces distintas).

Partimos de:

$$T(n) = 3T(n-1) + 4T(n-2)$$

Pasamos a la izquierda:

$$T(n) - 3T(n-1) - 4T(n-2) = 0$$

Cambiamos T(n) por xn:

$$x^{k} - 3x^{k-1} - 4x^{k-2} = 0$$

Seguimos:

$$x^{k} - 3x^{k-1} - 4x^{k-2} = 0$$

Simplificamos, dividiendo todo por x^{k-2} :

$$x^2 - 3x - 4 = 0$$

Resolvemos, en este caso podemos buscar dos números que sumados resulten iguales a b (3) y multiplicados resulten iguales a c (4):

$$(x+1)(x-4) = 0$$

Obtenemos las raíces:

$$r_1 = -1$$
 $r_2 = 4$

La solución de la ecuación viene dada por la expresión:

$$T(n) = c_1 r_1^n + c_2 r_2^n + ... + c_k r_k^n = \sum_{i=1}^n c_i r_i^n$$

Donde los coeficientes c_i se determinan a partir de las **condiciones iniciales** (f(0) = 0, f(1) = 1).

$$T(0) = c_{1}(-1)^{0} + c_{2}(4)^{0} = c_{1} + c_{2} = 0$$

$$c_{1} = -c_{2}$$

$$c_{2} = 1$$

$$T(1) = c_{1}(-1)^{1} + c_{2}(4)^{1} = -c_{1} + 4c_{2} = 5$$

$$c_{1} = -1$$

Sustituimos en la expresión:

$$T(n) = c_1(-1)^n + c_2(4)^n$$

Los datos que conocemos:

$$c_1 = -1$$
 $c_2 = 1$

Y obtenemos:

$$T(n) = -1*(-1)^n + 1*4^n$$
 que es ~ O(4\land n)

Ejemplo (raíces distintas). Sucesión de Fibonacci:

Partimos de:

$$T(n) = T(n-1) + T(n-2)$$

Pasamos a la izquierda:

$$T(n) - T(n-1) - T(n-2) = 0$$

Cambiamos T(n) por xn:

$$x^{k} - x^{k-1} - x^{k-2} = 0$$

Seguimos:

$$x^{k} - x^{k-1} - x^{k-2} = 0$$

Simplificamos, dividiendo todo por x^{k-2}:

$$x^2 - x - 1 = 0$$

Resolvemos, en este caso aplicando la fórmula general de resolución de ecuaciones de segundo grado:

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

Obtenemos las raíces:

$$r_1 = \frac{1+\sqrt{5}}{2}$$
 $r_2 = \frac{1-\sqrt{5}}{2}$

La solución de la ecuación viene, dada por la expresión:

$$T(n) = c_1 r_1^n + c_2 r_2^n + ... + c_k r_k^n = \sum_{i=1}^n c_i r_i^n$$

Donde los coeficientes c_i se determinan a partir de las **condiciones iniciales** (f(0) = 0, f(1) = 1).

$$T(0) = c_1 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^0 + c_2 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^0 = c_1 + c_2 = 0$$

$$T(1) = c_1 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^1 + c_2 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^1 = 1$$

$$c_1 = -c_2$$

$$c_2 = -\frac{1}{\sqrt{5}}$$

$$c_1 = \frac{1}{\sqrt{5}}$$

Sustituimos en la expresión:

$$T(n) = c_1 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n + c_2 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n$$

Los datos que conocemos:

$$c_1 = \frac{1}{\sqrt{5}}$$
 $c_2 = -\frac{1}{\sqrt{5}}$

Y obtenemos:

$$T(n) = \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n - \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n \quad \text{que es } O\left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n\right)$$
$$= O(1.618^n)$$

Ejemplo (raíces repetidas).

$$t_n = \begin{cases} n & \text{si } n = 0, 1 \text{ o } 2 \\ 5t_{n-1} - 8t_{n-2} + 4t_{n-3} & \text{en otro caso} \end{cases}$$

Partimos de:

$$T(n) = 5T(n-1) - 8T(n-2) + 4T(n-3)$$

Pasamos a la izquierda:

$$T(n) - 5T(n-1) + 8T(n-2) - 4T(n-3) = 0$$

Cambiamos T(n) por xⁿ:

$$x^{k} - 5x^{k-1} + 8x^{k-2} - 4x^{k-3} = 0$$

Seguimos:

$$x^{k} - 5x^{k-1} + 8x^{k-2} - 4x^{k-3} = 0$$

Simplificamos, dividiendo todo por x^{k-3}:

$$x^3 - 5x^2 + 8x - 4 = 0$$

Resolvemos, por división, y obtenemos las raíces: 1, 2, 2.

$$x^3 - 5x^2 + 8x - 4 = 0$$

$$(x-1)(x-2)^2 = 0$$

La solución de la ecuación viene dada por la **expresión**:

$$T(n) = \sum_{i=1}^{l} \sum_{j=0}^{m_i-1} c_{ij} n^j r_i^n$$

Nuestras raíces son: 1, 2, 2. Es decir:

1 con multiplicidad 1, 2 con multiplicidad 2.

Raíz 1 (mul. 1)
$$\rightarrow c_1(1)^n$$

Raíz 2 (mul. 2)
$$\rightarrow$$
 c₂(2)ⁿ + c₃n(2)ⁿ

$$T(n) = c_1(1)^n + c_2(2)^n + c_3n(2)^n$$

Veamos un caso **hipotético** de mayor multiplicidad:

Raíz 5 (mul. 4)
$$\rightarrow c_1(5)^n + c_2n(5)^n + c_3n^2(5)^n + c_4n^3(5)^n$$

Seguimos:

$$T(n) = c_1(1)^n + c_2(2)^n + c_3n(2)^n$$

A partir de las **condiciones iniciales** $(T(n) = n \text{ si } n \le 2)$:

$$T(0) = c_1(1)^0 + c_2(2)^0 + c_3 0(2)^0 = c_1 + c_2 = 0$$

$$T(1) = c_1(1)^1 + c_2(2)^1 + c_3 1(2)^1 = c_1 + 2c_2 + 2c_3 = 1$$

$$C_1 = -2$$

$$C_2 = 2$$

$$T(2) = c_1(1)^2 + c_2(2)^2 + c_3 2(2)^2 = c_1 + 4c_2 + 8c_3 = 2$$

$$c_3 = -\frac{1}{2}$$

Sustituimos en la expresión:

$$T(n) = c_1(1)^n + c_2(2)^n + c_3n(2)^n$$

Los coeficientes, y obtenemos:

$$T(n) = -2(1)^n + 2(2)^n - (1/2)n(2)^n$$

Que podemos simplificar:

$$T(n) = 2^{n+1} - n2^{n-1} - 2$$

OJO: En este caso, conforme n aumenta, T(n) pasa a ser negativo y continua decreciendo. En apuntes de algunos profesores se dice que este T(n) es $O(n2^n)$, pero esta expresión de tiempo NO TIENE SENTIDO y no hay orden de eficiencia que valga. La ecuación recurrente de T(n) es incorrecta, se puede comprobar dándole valores n = 1,2,3,4,5...

Las **recurrencias no homogéneas** son de la siguiente forma:

$$a_0T(n) + a_1T(n-1) + a_2T(n-2) + ... + a_kT(n-k) = b^np(n)$$

Donde a_i son números reales, k es un natural entre 1 y n, b es una constante y p(n) es un polinomio en n de grado d.

Ejemplos:

$$T(n) - 2T(n-1) = 1$$
 (El polinomio es 1, de grado 0).

$$T(n) - 2T(n-1) = 3n(n2+n)$$
 (El polinomio es n²+n, de grado 2).

El polinomio característico es:

$$(a_0x^k - a_1x^{k-1} - a_2x^{k-2} - \dots - a_k)(x-b)^{d+1} = 0$$

El resto de la resolución es como para las homogéneas.

Ejemplo:

$$T(n) - 2T(n-1) = 3n(n2+n)$$
 (El polinomio es n²+n, de grado 2).

$$(a_0x^k - a_1x^{k-1} - a_2x^{k-2} - \dots - a_k)(x-b)^{d+1} = 0$$

$$(x^k - 2x^{k-1})(x-3)^3 = 0$$

$$(x - 2)(x - 3)^3 = 0$$

Raíces: 2 (multiplicidad 1), 3 (multiplicidad 3).

$$T(n) = c_1(2)^n + c_2(3)^n + c_3n(3)^n + c_4n^2(3)^n$$

¡Si nos faltan condiciones iniciales, podemos calcularlas nosotros a mano!

Si T(n) = 2*T(n-1)+1 y sabemos: T(0) = 1, entonces T(1) = 3.

Resolución de ecuaciones recurrentes Aprender a realizar cambio de variable

El cambio de variable es una técnica de sustitución para resolver recurrencias que no son directamente del tipo conocido.

$$T(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 1 \\ 3T(n/2) + n & \text{si } n \text{ es potencia de 2, } n > 1 \end{cases}$$

Aplicamos el cambio $n = 2^i$. Se define una nueva recurrencia en la que $t_i = T(2^i)$.

$$t_i = \begin{cases} 1 & \text{si } i = 1 \\ 3t_{i-1} + 2^i & \text{si } i > 1 \end{cases}$$

Finalmente, será necesario deshacer el cambio de variable para obtener n, reemplazando i:

$$i = log_2(n)$$
.

En ocasiones en las que podemos distinguir algunos casos:

$$T(n) = \begin{cases} 1 & \text{si n} = 1 \\ T(n/2) & \text{si n es par} \\ 3T(n-2) & \text{si n es impar} > 1 \end{cases}$$

Podemos realizar el estudio de eficiencia por partes:

$$T(n) \text{ es} \begin{cases} O(1) & \text{si } n = 1 \\ O(\log_2(n)) & \text{si } n \text{ es par} \\ O(n) & \text{si } n \text{ es impar} > 1 \end{cases}$$

Resolución de ecuaciones recurrentes Aprender a realizar transformaciones de recorrido

En ocasiones, hacer un cambio de variable no es suficiente, tendremos que cambiar el recorrido de la recurrencia:

$$T(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 1 \\ nT^2(n/2) & \text{si } n \text{ es potencia de 2, } n > 1 \end{cases}$$

Aplicamos el cambio de variable $n = 2^i$. Se define una nueva recurrencia en la que $t_i = T(2^i)$.

$$t_i = \begin{cases} 1 & \text{si } i = 0 \\ 2^i t^2_{i-1} & \text{si } i > 0 \end{cases}$$
 (cambia a 0 por el cambio de variable (2^0 = 1))

Aún no podemos resolver la recurrencia, transformamos definiendo $u_i = log(t_i)$:

$$u_i = \begin{cases} 0 & \text{si } i = 0 \text{ (sale 0 por log2(1))} \\ i+2\log(t_{i-1}) = i + 2u_{i-1} & \text{si } i > 0 \end{cases}$$

Resolución de ecuaciones recurrentes Aprender a realizar transformaciones de recorrido

De ahí:

$$u_i = c_i 2^i + c_2 1^i + c_3 i 1^i$$

Deshacemos primero este cambio de variable:

$$t_i = 2^{u^i} = 2^{c_i 2^i + c_2 1^i + c_3 i 1^i}$$

Luego desharíamos el otro cambio de variable.

Los coeficientes se pueden calcular antes o después de deshacer cualquier cambio de variable, sobre la función correspondiente (para u, la función u, para t, la función t...).

Resolución de ecuaciones recurrentes ¿Qué hemos aprendido?

- Concepto de ecuación recurrente.
- Factorización de polinomios.
- Resolución de recurrencias homogéneas.
- Resolución de recurrencias no homogéneas.
- Realización de cambios de variable.
- Resolución de recurrencias por partes.
- Realización de transformaciones de recorrido.

Resolución de ecuaciones recurrentes Ejemplos

```
int FibonacciRec(int n) {
  if (n < 2)
    return n;
  else
    return FibonacciRec(n-1)+FibonacciRec(n-2);
}</pre>
```

Resolución de ecuaciones recurrentes Ejemplos

```
int Recursiva(int n) {
  if (n < 2)
    return n;
  else {
    return Recursiva(n-1)+2*Recursiva(n-2);
  }
}</pre>
```

Resolución de ecuaciones recurrentes Ejemplos

```
int RecursivaC(int n) {
   if (n < 2)
     return n;
   else {
     return RecursivaC(n/2)+2*RecursivaC(n/4);
   }
}</pre>
```