





Esta obra está bajo una Licencia Creative Commons Atribución-NoComercial-SinDerivadas 4.0 Internacional (CC BY-NC-ND 4.0).

Eres libre de compartir y redistribuir el contenido de esta obra en cualquier medio o formato, siempre y cuando des el crédito adecuado a los autores originales y no persigas fines comerciales.

Lógica y Métodos Discretos

Los Del DGIIM, losdeldgiim.github.io

José Juan Urrutia Milán Arturo Olivares Martos

Índice general

| 1. | Rela | aciones de Problemas | 5 |
|----|------|----------------------|----|
| | 1.1. | Inducción | - |
| | 1.2. | Recurrencia | 17 |
| | 1.3. | Lógica Proposicional | 28 |

1. Relaciones de Problemas

1.1. Inducción

Ejercicio 1.1.1. Para todo $n \in \mathbb{N}$, demostrar que es cierta la siguiente igualdad:

$$\sum_{i=0}^{n} i = \frac{n(n+1)}{2}$$

Demostración. La demostración es por inducción según el principio de inducción matemática y predicado P(n) del contenido literal (tenor):

$$\sum_{i=0}^{n} i = \frac{n(n+1)}{2}$$

$$\sum_{i=0}^{0} i = 0 = \frac{0}{2} = \frac{0 \cdot 1}{2} = \frac{0(0+1)}{2}$$

Por tanto, se tiene P(0).

■ Como hipótesis de inducción supondremos que $n \in \mathbb{N}$ y que P(n) ees cierto, es decir, que:

$$\sum_{i=0}^{n} i = \frac{n(n+1)}{2}$$

y en el paso de inducción demostraremos que P(n+1) es cierto.

$$\sum_{i=0}^{n+1} i = \sum_{i=0}^{n} i + (n+1) \stackrel{(*)}{=} \frac{n(n+1)}{2} + (n+1) =$$

$$= \frac{n(n+1) + 2(n+1)}{2} = \frac{(n+1)(n+2)}{2} = \frac{(n+1)((n+1)+1)}{2}$$

donde en (*) he utilizado la hipótesis de inducción. Por tanto, P(n+1) es cierto.

Por el principio de inducción matemática, sabemos que para todo $n \in \mathbb{N}$, P(n) es cierto, por lo que se tiene lo que se pedía.

Ejercicio 1.1.2. Demustre que para todo número natural n:

$$\left(\sum_{k=0}^{n} k\right)^2 = \left(\sum_{k=0}^{n-1}\right)^2 + n^3$$

Demostración. En este caso, no se usa la demostración mediante inducción, sino la demostración por casos:

■ n = 0:

$$\left(\sum_{n=0}^{0} k\right)^{2} = 0^{2} = 0 = 0 + 0 = \left(\sum_{k=0}^{-1} k\right)^{2} + 0^{3}$$

■ n = 1:

$$\left(\sum_{k=0}^{1} k\right)^{2} = 0 + 1 = \left(\sum_{k=0}^{0} k\right)^{2} + 1^{3} = \left(\sum_{k=0}^{n-1} k\right)^{2} + n^{3}$$

■ n > 1:

$$\left(\sum_{k=0}^{n} k\right)^{2} = \left[\left(\sum_{k=0}^{n-1} k\right) + n\right]^{2} = \left(\sum_{k=0}^{n-1} k\right)^{2} + n^{2} + 2\left(\sum_{k=0}^{n-1} k\right) n \stackrel{(*)}{=}$$

$$\stackrel{(*)}{=} \left(\sum_{k=0}^{n-1} k\right)^{2} + n^{2} + 2 \cdot \frac{(n-1)n}{2} \cdot n = \left(\sum_{k=0}^{n-1} k\right)^{2} + n^{2} + (n-1)n^{2} =$$

$$= \left(\sum_{k=0}^{n-1} k\right)^{2} + n^{2}(1+n-1) = \left(\sum_{k=0}^{n-1} k\right)^{2} + n^{3}$$

donde en (*) he utilizado el Ejercicio 1.1.1.

Ejercicio 1.1.3 (Teorema de Nicomachus). Demuestre que para todo número natural n vale la siguiente igualdad:

$$\sum_{k=0}^{n} k^3 = \left(\sum_{k=0}^{n} k\right)^2$$

Demostración. La demostración es por inducción según el principio de inducción matemática y predicado P(n) del contenido literal (tenor):

$$\sum_{k=0}^{n} k^3 = \left(\sum_{k=0}^{n} k\right)^2$$

• En el caso base n = 0:

$$\sum_{k=0}^{0} k^3 = 0^3 = 0 = 0^2 = \left(\sum_{k=0}^{0} k\right)^2$$

Y por tanto, P(0) es correcto.

• Como hipótesis de inducción, supondremos que n es un número natural y que P(n) es cierto; es decir,

$$\sum_{k=0}^{n} k^{3} = \left(\sum_{k=0}^{n} k\right)^{2}$$

En el paso de inducción, demostraremos que P(n+1) se cumple.

$$\sum_{k=0}^{n+1} k^3 = \left(\sum_{k=0}^n k^3\right) + (n+1)^3 \stackrel{(*)}{=} \left(\sum_{k=0}^n k\right)^2 + (n+1)^3 \stackrel{(**)}{=} \left(\sum_{k=0}^{n+1} k\right)^2$$

donde en (*) he utilizado la hipótesis de inducción y en (**) he utilizado el Ejercicio 1.1.2. Por tanto, P(n+1) es cierto. Luego P(n+1) es cierto.

Por el principio de inducción matemática para todo número natural n, P(n) se tiene, como se pedía.

Observación. El segundo principio de inducción matemática se utiliza cuando, en vez de usar como hipótesis una verdad sobre n, se quiere usar una verdad sobre n-k con k>1, cuando estemos demostrado que el predicado vale para n+1.

Veamos un ejemplo de uso del segundo principio de inducción matemática.

Ejercicio 1.1.4. Todo número natural mayor que 1 tiene al menos un factor primo.

Demostración. El razonamiento es por el segundo principio de inducción según el predicado (o fórmula) P(n) del tenor:

"n tiene un factor primo"

donde $n \in \omega \setminus \{0, 1\}$ (tenemos que $i_0 = 2$).

Como hipótesis de inducción, supongamos que n es un número natural superior a 1 y que P(k) vale para todo 1 < k < n.

En el paso de inducción distinguimos dos casos:

\bullet *n* es primo:

En este caso, n es un factor primo de n (note que 2 es un ejemplo de los números en este caso).

n no es primo: Si n no es primo, existen números naturales u y v tales que n = uv y 1 < u, v. Claro está entonces, que 1 < u, v < n.
 Por la hipótesis de inducción, P(u) vale, luego u tendrá al menos un factor primo, al que podemos llamar p. Así pues, p | u y por tanto:

$$p \mid n$$

Luego P(n) vale y por el segundo principio de inducción, para todo número natural n vale P(n).

Notemos que siempre tiene que ocurrir que el caso base (i_0) esté incluido en uno de los casos, por eso lo hemos destacado anteriormente con $i_0 = 2$.

Ejercicio 1.1.5 (Multiplicación por el Método del Campesino Ruso). Sea p la función dada por:

$$p(a,0) = 0,$$

$$p(a,b) = \begin{cases} p\left(2a, \frac{b}{2}\right) & \text{si } b \text{ es par,} \\ p\left(2a, \frac{b-1}{2}\right) + a & \text{si } b \text{ es impar,} \end{cases}$$

Demuestre por inducción que para cualesquiera números naturales a y b, p(a, b) = ab.

Demostración. La demostración es por inducción según el segundo principio de inducción y el predicado del tenor:

"Para todo número natural m, p(m, n) = mn."

Supongamos como hipótesis de inducción que k es un número natural y que P(k) vale para todo $0 \le k < n$. Distinguimos los siguientes casos:

• n = 0, (sea cual sea m):

$$p(m,0) = 0 = m \cdot 0$$

Luego P(0) vale.

- En el paso de inducción, demostraremos que P(n) vale:
- Suponemos aquí que n > 0. Caben dos casos:
 - 1. $n \equiv 0 \mod 2$ (es par):

$$p(m,n) = p\left(2m, \frac{n}{2}\right) \stackrel{(*)}{=} 2m \cdot \frac{n}{2} = mn$$

Donde en (*) he usado la hipótesis de inducción, ya que $\frac{n}{2} < n$.

2. $\underline{n} \equiv 1 \mod 2$ (es impar):

$$p(m,n) = p\left(2m, \frac{n-1}{2}\right) + m \stackrel{(*)}{=} \left(2m \cdot \frac{n-1}{2}\right) + m = m(n-1) + m = mn - m + m = mn$$

donde en (*) he usado la hipótesis de inducción, ya que $\frac{n-1}{2} < n$.

Por el segundo principio de inducción, para todo número natural n, vale P(n). \square

Ejercicio 1.1.6. Para todo número natural *n* no nulo, demostrar que:

$$2 \mid (5^n + 3^{n-1})$$

Demostración. La demostración es por inducción según el principio de inducción matemática y el predicado P(n) del tenor:

"2 |
$$(5^n + 3^{n-1})$$
"

• En el caso base, n = 1:

$$5^1 + 3^{1-1} = 5 + 1 = 6$$

Como $2 \mid 6, P(1)$ es cierto.

• Como hipótesis de inducción, supondremos que n es un número natural no nulo y que P(n) es cierto, es decir, que:

$$2 \mid (5^n + 3^{n-1})$$

En el paso de inducción, demostraremos que P(n+1) es cierto.

Para demostrarlo, antes tenemos en cuenta que, dados $a, b, n \in \mathbb{Z}$, se tiene que:

$$\left. \begin{array}{l} n \mid (a-b) \\ n \mid b \end{array} \right\} \Longrightarrow n \mid a$$

Esto se debe a que:

$$n \cdot k = a - b = a - nk_1 \Longrightarrow a = n(k + k_1) = n \cdot k_2 \Longrightarrow n \mid a$$

Por tanto, haciendo uso de esto, tenemos que:

$$(5^{n+1} + 3^{(n+1)-1}) - (5^n + 3^{n-1}) = 4 \cdot 5^n + 3^{n-1} \cdot 2 =$$
$$= 2 \cdot (2 \cdot 5^n + 3^{n-1})$$

Como $2 \mid (5^{n+1} + 3^{(n+1)-1} - (5^n + 3^{n-1}))$ y, por hipótesis de inducción, se tiene que $2 \mid 5^n + 3^{n-1}$, hemos visto que $2 \mid 5^{n+1} + 3^{(n+1)-1}$. Por tanto, P(n+1) es cierto.

Por tanto, por el principio de inducción matemática, para todo número natural n no nulo, se tiene que $2 \mid (5^n + 3^{n-1})$.

Ejercicio 1.1.7. Para todo número natural n no nulo, demostrar que:

$$8 \mid (5^n + 2 \cdot 3^{n-1} + 1)$$

Demostración. La demostración es por inducción según el principio de inducción matemática y el predicado P(n) del tenor:

"8 |
$$(5^n + 2 \cdot 3^{n-1} + 1)$$
"

• En el caso base, n=1:

$$5^1 + 2 \cdot 3^{1-1} + 1 = 5 + 2 + 1 = 8$$

Como $8 \mid 8, P(1)$ es cierto.

• Como hipótesis de inducción, supondremos que n es un número natural no nulo y que P(n) es cierto, es decir, que:

$$8 \mid (5^n + 2 \cdot 3^{n-1} + 1)$$

En el paso de inducción, demostraremos que P(n+1) es cierto.

Para demostrarlo, antes tenemos en cuenta que, dados $a, b, n \in \mathbb{Z}$, se tiene que:

$$\left. \begin{array}{c} n \mid (a-b) \\ n \mid b \end{array} \right\} \Longrightarrow n \mid a$$

Esto se debe a que:

$$n \cdot k = a - b = a - nk_1 \Longrightarrow a = n(k + k_1) = n \cdot k_2 \Longrightarrow n \mid a$$

Por tanto, haciendo uso de esto, tenemos que:

$$(5^{n+1} + 2 \cdot 3^{(n+1)-1} + 1) - (5^n + 2 \cdot 3^{n-1} + 1) =$$

$$= 5^n \cdot 5 + 2 \cdot 3^n + \cancel{1} - 5^n - 2 \cdot 3^{n-1} - \cancel{1} =$$

$$= 5^n (5 - 1) + 2 \cdot 3^{n-1} (3 - 1) =$$

$$= 4 \cdot 5^n + 2 \cdot 3^{n-1} \cdot 2 =$$

$$= 4 (5^n + 3^{n-1}) \stackrel{(*)}{=} 4 \cdot 2k = 8k$$

donde en (*) he usado que el Ejercicio 1.1.6. Por tanto, como hemos visto que 8 | $[(5^{n+1}+2\cdot 3^{(n+1)-1}+1)-(5^n+2\cdot 3^{n-1}+1)]$ y, por hipótesis de inducción, 8 | $5^n+2\cdot 3^{n-1}+1$, se tiene que 8 | $5^{n+1}+2\cdot 3^{(n+1)-1}+1$. Por tanto, P(n+1) es cierto.

Por tanto, por el principio de inducción matemática, para todo número natural n no nulo, se tiene que $8 \mid (5^n + 2 \cdot 3^{n-1} + 1)$, como se pedía.

Ejercicio 1.1.8. Demouestre que para todo número natural n no nulo, se tiene que:

$$\prod_{k=1}^{n} \frac{2k-1}{2k} \leqslant \frac{1}{\sqrt{n+1}}$$

Demostración. La demostración es por inducción según el principio de inducción matemática y el predicado P(n) del tenor:

$$"\prod_{k=1}^{n} \frac{2k-1}{2k} \leqslant \frac{1}{\sqrt{n+1}}"$$

• En el caso base, n=1:

$$\prod_{k=1}^{1} \frac{2k-1}{2k} = \frac{1}{2} \leqslant \frac{1}{\sqrt{2}} \iff 2 \geqslant \sqrt{2}$$

Como $2 \geqslant \sqrt{2}$, P(1) es cierto.

• Como hipótesis de inducción, supondremos que n es un número natural no nulo y que P(n) es cierto, es decir, que:

$$\prod_{k=1}^{n} \frac{2k-1}{2k} \leqslant \frac{1}{\sqrt{n+1}}$$

En el paso de inducción, demostraremos que P(n+1) es cierto. Tenemos que:

$$\prod_{k=1}^{n+1} \frac{2k-1}{2k} = \left(\prod_{k=1}^{n} \frac{2k-1}{2k}\right) \cdot \frac{2(n+1)-1}{2(n+1)} \stackrel{(*)}{\leqslant} \frac{1}{\sqrt{n+1}} \cdot \frac{2(n+1)-1}{2(n+1)} = \frac{1}{\sqrt{n+1}} \cdot \frac{2n+1}{2(n+1)}$$

donde en (*) hemos utilizado la hipótesis de inducción. Veamos ahora que P(n+1) se tiene:

$$\frac{1}{\sqrt{n+1}} \cdot \frac{2n+1}{2(n+1)} \leqslant \frac{1}{\sqrt{n+2}} \Longleftrightarrow \frac{2n+1}{2(n+1)} \leqslant \frac{\sqrt{n+1}}{\sqrt{n+2}} \Longleftrightarrow$$

$$\iff \frac{2n+1}{2n+2} \leqslant \sqrt{\frac{n+1}{n+2}} \Longleftrightarrow \frac{(2n+1)^2}{(2n+2)^2} \leqslant \frac{n+1}{n+2} \Longleftrightarrow$$

$$\iff (2n+1)^2 (n+2) \leqslant (2n+2)^2 (n+1) \Longleftrightarrow$$

$$\iff (n+2)(4n^2+4n+1) \leqslant (n+1)(4n^2+8n+4) \Longleftrightarrow$$

$$\iff 4n^3 + 4n^2 + n + 8n^2 + 8n + 2 \leqslant 4n^3 + 8n^2 + 4n + 4n^2 + 8n + 4 \Longleftrightarrow$$

$$\iff 2+n \leqslant 4+4n \Longleftrightarrow 0 \leqslant 2+3n$$

Como $0 \le 2 + 3n$, P(n+1) es cierto.

Por tanto, por el principio de inducción matemática, para todo número natural n, P(n) es cierto, como se pedía.

Ejercicio 1.1.9. Demuestra que, para todo número natural n mayor que 2, se tiene que:

$$(n+1)^2 < n^3$$

Demostración. La demostración es por inducción según el principio de inducción matemática y el predicado P(n) del tenor:

"
$$(n+1)^2 < n^3$$
"

■ En el caso base, n = 3:

$$(3+1)^2 = 16 < 27 = 3^3$$

Como 16 < 27, P(3) es cierto.

• Como hipótesis de inducción, supondremos que n es un número natural mayor que n que n

$$(n+1)^2 < n^3$$

En el paso de inducción, demostraremos que P(n+1) es cierto. Tenemos que:

$$(n+1+1)^2 = (n+1)^2 + 2(n+1) + 1 \stackrel{(*)}{\leqslant}$$

$$\stackrel{(*)}{\leqslant} n^3 + 2n + 1 \leqslant n^3 + 3n^2 + 3n + 1 = (n+1)^3$$

donde en (*) he utilizado la hipótesis de inducción. Por tanto, P(n+1) es cierto.

Por tanto, por el principio de inducción matemática, para todo número natural n mayor que 2, se tiene que $(n+1)^2 < n^3$, como se pedía.

Ejercicio 1.1.10. Demuestre que para todo número natural n superior a 5, se tiene que $n^3 < n!$.

Demostración. La demostración es por inducción según el principio de inducción matemática y el predicado P(n) del tenor:

"
$$n^3 < n!$$
"

• En el caso base, n = 6:

$$6^3 \leqslant 6! \iff 6^2 \leqslant 5! = 2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5 \iff 6 \leqslant 4 \cdot 5$$

Como 6 < 20, P(6) es cierto.

• Como hipótesis de inducción, supondremos que n es un número natural superior a 5 y que P(n) es cierto, es decir, que:

$$n^3 < n!$$

En el paso de inducción, demostraremos que P(n+1) es cierto. Tenemos que:

$$(n+1)^3 = (n+1)^2(n+1) \stackrel{(*)}{<} n^3(n+1) \stackrel{(**)}{<} n!(n+1) = (n+1)!$$

donde en (*) he utilizado el Ejercicio 1.1.9 y en (**) he empleado la hipótesis de inducción. Por tanto, P(n+1) es cierto.

Por tanto, por el principio de inducción matemática, para todo número natural n superior a 5, se tiene que $n^3 < n!$, como se pedía.

Ejercicio 1.1.11. Demuestre que, para todo número natural n, $8^n - 3^n$ es múltiplo de 5.

Demostración. La demostración es por inducción según el principio de inducción matemática y el predicado P(n) del tenor:

"5 |
$$8^n - 3^n$$
"

• En el caso base, n = 0:

$$8^0 - 3^0 = 1 - 1 = 0$$

Como $5 \mid 0, P(0)$ es cierto.

• Como hipótesis de inducción, supondremos que n es un número natural y que P(n) es cierto, es decir, que:

$$5 | 8^n - 3^n$$

En el paso de inducción, demostraremos que P(n+1) es cierto. Tenemos que:

$$8^{n+1} - 3^{n+1} - 8^n + 3^n = 8^n \cdot (8-1) - 3^n \cdot (3-1) = 7 \cdot 8^n - 2 \cdot 3^n =$$

$$= 5 \cdot 8^n + 2 \cdot 8^n - 2 \cdot 3^n = 5 \cdot 8^n + 2 \cdot (8^n - 3^n) \stackrel{(*)}{=}$$

$$\stackrel{(*)}{=} 5 \cdot 8^n + 2 \cdot 5k = 5(8^n + 2k)$$

donde en (*) he utilizado la hipótesis de inducción. Como por hipótesis de inducción se tiene también que $5 \mid 8^n - 3^n$, se tiene que $5 \mid 8^{n+1} - 3^{n+1}$. Por tanto, P(n+1) es cierto.

Por tanto, por el principio de inducción matemática, para todo número natural n, $8^n - 3^n$ es múltiplo de 5, como se pedía.

Veamos ahora un ejemplo de uso del principio del buen orden de los números naturales.

Ejercicio 1.1.12. Demuestra que, para cualesquiera números naturales a y b, existe un mínimo común múltiplo de ellos.

Demostración. Distinguimos casos según el valor de a y b:

a = 0 o b = 0:

Tenemos que 0 es un múltiplo común de a y de b. Además, es el mínimo múltiplo común de a y b, ya que cualquier otro múltiplo común de a y de b es mayor que 0.

■ a, b > 0:

Sea $M_{a,b}$ el conjunto de los múltiplos comunes de a y de b. Es claro que $0 \in M_{a,b}$, ya que 0 es múltiplo de cualquier número natural. Además, tenemos que $ab \in M_{a,b}$, ya que ab es múltiplo de a y de b. Como a,b>0, se tiene que ab>0. Consideramos ahora el siguiente conjunto:

$$v_{a,b} = M_{a,b} \setminus \{0\} \subsetneq M_{a,b} \subset \mathbb{N}$$

Como hemos visto, $v_{a,b}$ es un subconjunto no vacío de \mathbb{N} , por lo que, por el principio del buen orden de los números naturales, $v_{a,b}$ tiene un mínimo, al que llamaremos $m_{a,b}$. Así pues, $m_{a,b}$ es el mínimo común múltiplo de a y de b.

Ejercicio 1.1.13. Estime un valor de n para el que

$$100^n < n!$$

Ejercicio 1.1.14 (Ejemplo de principio del buen orden). Sea n un número natural y sea S un conjunto de números naturales menores que n. Demuestre que S es vacío o tiene máximo.

Demostración. Sea S un conjunto en las condiciones del enunciado y supongamos que S es no vacío. Pueden darse dos casos

- 1. $S = \{0\}$; en este caso, S tiene máximo y es 0.
- 2. $S \setminus \{0\} \neq \emptyset$ (o que S tiene elementos distintos de 0); en este caso, sea

$$M(S) = \{ m \in \omega \mid \text{ para todo } x \in S, x \leqslant m \}$$

Se cumple lo siguiente:

- $n \in M(S)$
- $M(S) \neq \emptyset$
- Por el principio del buen orden, existe el mínimo de M(S), denotado como m_0 .
- $m_0 \neq 0$, porque m_0 es un mayorante de $S \setminus \{0\}$ que es no vacío.
- ullet Si para todo $x \in S$ se cumpliera que

$$x < m_0$$

entonces, para todo $x \in S$ se cumpliría que

$$x \leqslant m_0 - 1$$

y por tanto $m_0 - 1 \in M(S)$ y además

$$0 \leqslant m_0 - 1 < m_0$$

de donde m_0 no sería el mínimo de M(S), en contra de lo supuesto.

• Existe $x_0 \in S$ tal que

$$m_0 \leqslant x_0$$

• Como m_0 es un un mayorante de S se cumplirá que

$$x_0 \leqslant m_0$$

- Por las dos desigualdados anteriores, $m_0 = x_0$
- $m_0 \in S \cap M(S)$
- \blacksquare El mínimo de M(S) es un elemento de S, luego es el máximo de S.

Ejercicio 1.1.15. Demuestre mediante inducción que para todo número natural n tal que $2 \le n$ se cumple:

$$\sqrt{n} < \sum_{k=1}^{n} \frac{1}{\sqrt{k}}$$

Demostración. A continuación, daremos las ideas de la demostración para que el lector termine el desarrollo de la misma.

El razonamiento es por el principio de inducción matemática

$$P(n) \text{ es "} 2 \leqslant n \text{ y } \sqrt{n} < \sum_{k=1}^{n} \frac{1}{\sqrt{k}}$$
"

• Caso base: n=2

$$1 < 2 \Rightarrow 1 = \sqrt{1} < \sqrt{2}$$

$$\Rightarrow 2 = 1 + 1 < \sqrt{2} + 1$$

$$\Rightarrow (\sqrt{2})^2 < \sqrt{2} + 1$$

$$\Rightarrow \sqrt{2} < \frac{\sqrt{2} + 1}{\sqrt{2}}$$

$$\frac{\sqrt{2} + 1}{\sqrt{2}} = \frac{\sqrt{2}}{\sqrt{2}} + \frac{1}{\sqrt{2}}$$

$$= 1 + \frac{1}{\sqrt{2}}$$

$$= \frac{1}{\sqrt{1}} + \frac{1}{\sqrt{2}}$$

$$= \sum_{k=1}^{2} \frac{1}{\sqrt{k}}$$

Luego P(2) es cierto.

• Hipótesis de inducción: supongamos que $n \in \omega$ y que vale P(n), es decir

$$2 \leqslant n \text{ y } \sqrt{n} < \sum_{k=1}^{n} \frac{1}{\sqrt{k}}$$

paso de inducción:

$$n = (\sqrt{n})^2 = \sqrt{n}\sqrt{n} < \sqrt{n}\sqrt{n+1}$$

Entonces:

$$n+1 < \sqrt{n}\sqrt{n+1} + 1$$

$$(\sqrt{n+1})^2 < \sqrt{n}\sqrt{n+1} + 1$$

$$\sqrt{n+1} < \frac{\sqrt{n}\sqrt{n+1}}{\sqrt{n+1}} + \frac{1}{\sqrt{n+1}}$$

$$= \sqrt{n} + \frac{1}{\sqrt{n+1}}$$

$$< \left(\sum_{k=1}^{n} \frac{1}{\sqrt{k}}\right) + \frac{1}{\sqrt{n+1}}$$

$$= \sum_{k=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{n+1}}$$

Luego P(n+1) vale.

Por el principio de inducción matemática, para todo $n \in \omega$ con $n \leq 2,$ P(n) vale.

1.2. Recurrencia

Ejercicio 1.2.1. Resuelva la relación de recurrencia dada por $u_{n+2} = 4u_{n+1} - 4u_n$, para todo $n \ge 0$. Particularice el resultado suponiendo que $n \ge 0$, $u_0 = 1$, $u_1 = 3$.

El orden de la recurrencia es k=2. La ecuación característica es:

$$x^2 - 4x + 4 = (x - 2)^2 = 0$$

Por tanto, tan solo hay una raíz r=2 de multiplicidad m=2. La solución general de la recurrencia es:

$$x_n = (c_1 + c_2 n)2^n$$

Y ahora buscar los valores de c_1 y c_2 usando las condiciones iniciales, para obtener la solución particular. Tenemos que $x_0 = u_0 = 1$ y $x_1 = u_1 = 3$, entonces:

$$1 = (c_1 + c_2 \cdot 0)2^0 = c_1 \cdot 1 = c_1$$
$$3 = (c_1 + c_2 \cdot 1)2^1 = (1 + c_2)2 = 2 + 2c_2 \Longrightarrow c_2 = \frac{3 - 2}{2} = \frac{1}{2}$$

Por tanto, la solución particular es:

$$x_n = \left(1 + \frac{n}{2}\right) 2^n = \left(\frac{2+n}{2}\right) 2^n = (2+n)2^{n-1}$$

Ejercicio 1.2.2. Resuelva la recurrencia:

$$u_{n+2} = u_{n+1} + u_n \qquad n \geqslant 0$$

El orden k de la recurrencia es 2 (k = 2). La ecución característica:

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

que tiene por soluciones

$$x = \frac{1 \pm \sqrt{1+4}}{2}$$

En definitiva

$$r_1 = \frac{1 + \sqrt{5}}{2}$$
 $m_1 = 1$ $r_2 = \frac{1 + \sqrt{5}}{2}$ $m_2 = 1$

y se tiene: $m_1 + m_2 = 1 + 1 = 2 = k$

Si $\{x_n\}$ es solución de la recurrencia, entonces sabemos que para todo $n \ge 0$:

$$x_n = c_1 r_1^n + c_2 r_2^n$$

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

para ciertos valores de c_1 y c_2 .

Ejercicio 1.2.3. Reuelva el problema de recurrencia

$$u_0 = 0$$

$$u_1 = 1$$

$$u_{n+2} = u_{n+1} + u_n \qquad n \geqslant 0$$

Por el ejercicio anterior, sabemos que la solución a la relación de recurrencia del problema es:

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

Si $\{x_n\}$ es solución del problema entonces $x_0=u_0=0$ y $x_1=u_1=1$

$$0 = x_0$$

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

$$= c_1 + c_2 \Longrightarrow c_2 = -c_1$$

$$1 = x_1$$

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

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

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

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

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

$$= c_1 \frac{2\sqrt{5}}{2}$$

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

La solución del problema es:

$$x_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right)$$

Ejercicio 1.2.4. Calcular la solución del problema de recurrencia

$$u_0 = 2$$

$$u_1 = 1$$

$$u_{n+2} = u_{n+1} + u_n, \qquad n \geqslant 0$$

Gracias a la solución del ejercicio 1.2.2, sabemos que si: Si $\{x_n\}$ es solución del problema entonces $x_0=u_0=2$ y $x_1=u_1=1$

$$2 = x_0$$

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

$$= c_1 + c_2 \Longrightarrow c_2 = 2 - c_1$$

$$1 = x_1$$

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

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

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

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

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

$$= c_1 \sqrt{5} + 1 - \sqrt{5}$$

$$\implies 1 = c_1 \sqrt{5} + 1 - \sqrt{5}$$

$$\implies 0 = c_1 \sqrt{5} - \sqrt{5}$$

$$\implies c_1 \sqrt{5} = \sqrt{5} \implies c_1 = 1 \implies c_2 = 1$$

La solución es:

$$x_n = \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n + \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n$$

Ejercicio 1.2.5. Resuelva el siguiente problema de recurrencia:

$$u_0 = 1$$
 $u_1 = 3$
 $u_{n+2} = 4u_{n+1} - 4u_n$

De orden: k=2

Ecuación característica: $x^2 - 4x + 4 = 0$

Soluciones:

$$x = \frac{1 \pm \sqrt{16 - 16}}{2} = 2$$
$$r_1 = 2 \qquad m_1 = 2$$

Solución general:

$$x_n = (c_1 + c_2)2^n$$

Pasamos ahora a buscar los valores de c_1 y c_2 :

$$1 = u_0$$

$$= x_0$$

$$= (c_1 + c_2 \cdot 0)2^0$$

$$= c_1 \cdot 1$$

$$= c_1 \Longrightarrow c_1 = 1$$

$$3 = u_1$$
= x_1
= $(1 + c_2 \cdot 1)2^1$
= $(1 + c_2) \cdot 2$
= $2 + 2c_2 \Longrightarrow c_2 = \frac{3-2}{2} = \frac{1}{2}$

La solución

$$x_n = \left(1 + \frac{1}{2}n\right)2^n = \frac{2+n}{2}2^n = (2+n)2^{n-1}$$

Ejercicio 1.2.6. De el número de pasos mínimo para completar una instancia del puzzle conocido como "Torres de Hanoi", en función del número de discos n con los que cuente.

Para $n \ge 0$ sea u_n el número de pasos solicitado. Si el puzzle tuviese n+1 discos entonces (Intuimos que es mover n-1 piezas, mover la base y mover n-1 piezas):

$$u_{n+1} = u_n + 1 + u_n$$
$$= 2u_n + 1$$

Así pues recurrentemente:

$$u_{n+1} = 2u_n + 1$$

que resolveremos esquemáticamente:

k = 1.

Ecuación característica: x-2.

Función de ajuste: $f(n) = 1^n = 1$.

Multiplicidad de 1 como solución de la ecución característica: m = 0.

Solución particular:

$$x_n^{(p)} = n^m q(n) 1^n \qquad \deg(g(n)) \leqslant \deg(p(n)) = 0$$
$$x_n^{(p)} = n^0 c_2 1^n = c_2$$
$$x_n = x_n^{(h)} + x_n^{(p)}$$
$$= c_1 2^n + c_2$$

Calcularemos c_2 sin contar con valores de la sucesión. Sabemos que:

$$1 = x_{n+1}^{(p)} - 2x_n^{(p)}$$

$$= c_2 - 2c_2$$

$$= c_2(1-2) = -c_2 \Longrightarrow c_2 = -1$$

Luego

$$x_n = c_1 2^n - 1$$

y como $x_0 = u_0 = 0$ se tiene que

$$0 = c_1 2^0 - 1$$
$$= c_1 - 1 \Longrightarrow c_1 = 1$$

Respuesta:

$$x_n = 2^n - 1$$

$$n = 0;$$
 $x_n = 0$
 $n = 1;$ $x_1 = 2^1 - 1 = 1$
 $n = 2;$ $x_2 = 2^2 - 1 = 3$
 $n = 3;$ $x_3 = 2^3 - 1 = 7$
 $n = 4;$ $x_4 = 2^4 - 1 = 15$

Ejercicio 1.2.7. Sea

$$u_n = \sum_{k=0}^n k 2^k$$

- 1. Encuentre una expresión recurrente para u_n .
- 2. Encuentre una fórmula explícita para calcular u_n .

1.

$$u_{0} = 0$$

$$u_{n} = \sum_{k=0}^{n} k2^{k} \quad n \ge 1$$

$$= \left(\sum_{k=0}^{n-1} k2^{k}\right) + n2^{n}$$

$$= u_{n-1} + n2^{n}$$

O sea,
$$u_n = u_{n-1} + n2^n$$

2. Resolvemos el problema

$$u_0 = 0$$

$$u_n = u_{n-1} + n2^n$$

Orden: k = 1.

Ecuación característica: x - 1.

Solución homogénea: $x_n^{(h)} = c_1$.

Función de ajuste: $f(n) = p(n)s^n = n2^n$.

 $\implies p(n) = n, \deg(p(n)) = 1.$ S = 2, que no es solución de la ecuación característica, luego m = 0.

Solución particular

$$x_n^{(p)} = x^0(c_2 + c_3 n)2^n$$

= $(c_2 + c_3 n)2^n$

Calculemos $x_n^{(p)}$, o sea, los valores de c_2 y c_2 .

$$(n+1)2^{n+1} = x_{n+1}^{(p)} - x_n^{(p)}$$

$$x_n^{(p)} = (c_2 + c_3 n) 2^n$$

$$x_{n+1}^{(p)} = (c_2 + c_3 (n+1)) 2^{n+1}$$

$$(n+1) 2^{n+1} = (c_2 + c_3 (n+1)) 2^{n+1} - (c_2 + c_3 n) 2^n$$

$$2(n+1) 2^n = 2(c_2 + c_3 (n+1)) 2^n - (c_2 + c_3 n) 2^n$$

$$= 2^n (2c_2 + 2c_3 (n+1) - c_2 - c_3 n)$$

$$= 2^n (2c_2 + 2c_3 n + 2c_3 - c_2 - c_3 n)$$

$$= 2^n (c_2 + (2c_3 - c_3) n + 2c_3)$$

$$= 2^n (c_2 + 2c_3 + c_3 n)$$

luego

$$2n + 2 = 2(n+1) = c_3n + c_2 + 2c_3$$

basta con que

$$2 = c_3$$
$$2 = c_2 + 2c_3$$

Por tanto $c_3 = 2$ y

$$2 = c_2 + 2 \cdot 2$$
$$= c_2 + 4 \Longrightarrow c_2 = -2$$

luego

$$x_n^{(p)} = (-2 + 2n)2^n$$

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

En definitiva

$$x_n = x_n^{(h)} + x_n^{(p)}$$

= $c_1 + (n-1)2^{n+1}$

y como $x_0 = u_0 = 0$, entonces

$$0 = c_1 + (0 - 1)2^{0+1}$$
$$= c_2 - 2$$

luego $c_1 = 2$ y por tanto:

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

Respuesta:

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

Ejercicio 1.2.8. Un ciudadano pide un préstamo por cantidad S de dinero a pagar en T plazos. Si I es el interés del préstamos por plazo en tanto por uno, ¿qué pago constante P debe hacer al final de cada plazo?

 u_n es la cantidad de prestamo que todavía debe el ciudadano al final del n-ésimo plazo, es decir, a continuación del n-ésimo pago. Entonces, para todo $0 \le n \le T-1$:

$$u_{n+1} = u_n + I \cdot u_n - P$$
$$= (1+I)u_n - P$$

y el problema de recurrencia a resolver es:

$$u_0 = S$$

$$u_T = 0$$

$$u_{n+1} = (1+I)u_n - P \qquad 0 \le n \le T-1$$

lo cual hacemos.

k = 1.

Ecuación característica: x - (1 + I) = 0 = 0.

Solución homogénea: $x_n^{(h)} = c(1+I)^n$.

Función de ajuste: $f(n) = -P = -P \cdot 1^n$.

Los casos son los siguientes:

I = 0;

$$x_n^{(h)} = c$$

$$x_n^{(p)} = n^m \cdot A \cdot 1^n$$

$$\stackrel{m=1}{=} nA$$

$$-P = (n+1) - nA$$
$$= A(n+1-n) = A$$
$$x_n = c - nP$$

como $x_0 = u_0 = S$ entonces:

$$S = x_0 = C - 0 \cdot P = C$$

luego

$$x_n = S - nP$$

Como $x_T = 0$, entonces

$$0 = S - T \cdot P$$

luego

$$P = \frac{S}{P}$$

■ $I \neq 0$;

$$x_n^{(p)} = A$$

$$-P = x_{n+1}^{(p)} - (1+I)x_n^{(p)}$$

$$= A - (1+I)A$$

$$= A(1 - (1+I)) = -AI \Longrightarrow A = \frac{P}{I}$$

$$x_n = x_n^{(h)} + x_n^{(p)}$$

$$= c + \frac{P}{I}$$

Pero

$$S = x_0 = c(1+I)^0 + \frac{P}{I} \Longrightarrow c = S - \frac{P}{I}$$
$$x_n = \left(S - \frac{P}{I}\right)(1+I)^n + \frac{P}{I}$$

Sabemos que

$$0 = x_T = \left(S - \frac{P}{I}\right) (1+I)^T + \frac{P}{I}$$

y entonces

$$\frac{P}{I} = \left(\frac{P}{I} - S\right) \left(1 + I\right)^T$$

$$P = (p - SI)(1 + I)^{T}$$
$$= P(1 + I)^{T} - SI(1 + I)^{T}$$

$$P(1 - (1+I)^T) = -SI(1+I)^T$$

$$P = \frac{SI(1+I)^{T}}{(1+I)^{T}-1}$$
$$= SI(1-(1+I)^{-T})^{-1}$$

Respuesta

$$P = SI(1 - (1+I)^{-T})^{-1}$$

Ejercicio 1.2.9. Orden: k=2 porque

$$u_n = 0 \cdot u_{n-1} + u_{n-2} + 2^n + (-1)^n$$

Ecuación característica:

$$0 = x^{2} - 1$$
 $= (x + 1)(x - 1)$
 $r_{1} = -1m_{1}$ $= 1$
 $r_{2} = 1m_{2}$ $= 1$

Solución homogénea

$$x_n^{(h)} = c_1(-1)^n + c_2$$

Solución particular

$$x_n^{(p)} = n^0 c_3 2^n + n^1 c_4 (-1)^n$$

= $c_3 2^n + n c_4 (-1)^n$

Para el cálculo de c_3 y c_4

$$u_{n+2} = u_n + 2^{n+2} + (-1)^n$$

$$x_{n+2}^{(p)} = c_3 2^{n+2} + (n+2)c_4(-1)^n$$

$$x_n^{(p)} = c_3 2^n + nc_4(-1)^n$$

$$2^{n+2} + (-1)^n = x_{n+2} - x_n^{(p)}$$

$$= c_3 2^{n+2} + (n+2)c_4(-1)^n$$

$$- c_3 2^n - nc_4(-1)^n$$

$$= 2^n (2^2 c_3 - c_3) + (-1)^n ((n+2)c_4 - nc_4)$$

$$= 2^n \cdot 3c_3 + 2(-1)^n c_4$$

y en definitiva tenemos:

$$4 \cdot 2^{n} + (-1)^{n} = (3c_3)2^{n} + (-1)^{n}2c_4$$

basta con que

$$3c_3 = 4 \Longrightarrow c_3 = \frac{1}{3}$$
$$2c_4 = 1 \Longrightarrow c_4 = \frac{1}{2}$$

por lo que

$$x_n^{(p)} = \frac{4}{3}2^n + n\frac{1}{2}(-1)^n$$
$$= \frac{2^{n+2}}{3} + \frac{(-1)^n n}{2}$$

Calculamos x_n

$$x_n = c_1(-1)^n + c_2 + \frac{2^{n+2}}{3} + \frac{(-1)^n n}{2}$$

y como $x_0 = u_0 = 2$

$$2 = x_0$$

$$= c_1 + c_2 + \frac{4}{3} + 0$$

$$\implies c_1 + c_2 = 2 - \frac{4}{3} = \frac{2}{3}$$

 $2 = x_1$

y como $x_1 = u_1 = 2$

$$= -c_1 + c_2 + \frac{8}{3} - \frac{1}{2}$$

$$= -c_1 + c_2 + \frac{16 - 3}{6}$$

$$= -c_1 + c_2 + \frac{13}{6}$$

$$c_1 - c_2 = \frac{1}{6} - 2 = \frac{1}{6}$$

$$\begin{cases} c_1 - c_2 = \frac{1}{6} \\ c_1 + c_2 = \frac{2}{3} \end{cases}$$

$$2c_1 = \frac{5}{6} \Longrightarrow c_1 = \frac{5}{12}$$

$$c_2 = \frac{2}{3} - \frac{5}{12} = \frac{8}{12} - \frac{5}{12} = \frac{3}{12} = \frac{1}{4}$$

$$x_n = \frac{5}{12}(-1)^n + \frac{1}{4} + \frac{2^{n+2}}{3} + \frac{(-1)^n n}{2}$$

$$= \frac{2^{n+2}}{3} + (-1)^n \left(\frac{5}{12} + \frac{n}{2}\right) + \frac{1}{4}$$

$$= \frac{1}{3}2^{n+2} + \left(\frac{5+6n}{12}\right)(-1)^n + \frac{1}{4}$$

Respuesta

$$x_n = \frac{1}{3}2^{n+2} + \left(\frac{5+6n}{12}\right)(-1)^n + \frac{1}{4}$$

Ejercicio 1.2.10. Resuelva la recurrencia

$$u_{n+2} + 4u_{n+1} + 16u_n = 4^{n+2}\cos\left(\frac{n\pi}{2}\right) - 4^{n+3}\sin\left(\frac{n\pi}{2}\right)$$

• Orden: k=2.

• Ecuación característica: $x^2 + 4x + 16 = 0$ que tiene como raíces

$$r_1 = -2 + 2\sqrt{3}i$$
$$r_2 = -2 - 2\sqrt{3}i$$

forma polar:

$$|r_1| = 4$$

$$\frac{Im(z)/|z|}{1+Re(z)/|z|} = \frac{\sqrt{3}/2}{1-1/2}$$

$$= \operatorname{tg}\left(\frac{2\pi/3}{2}\right)$$

y así

$$2 \arctan \left(\frac{Im(z)/|z|}{1 + Re(z)/|z|} \right) = \frac{2\pi}{3}$$

Solución homogénea:

$$x_n^{(h)} = 4^n \left(c_1 \cos \left(\frac{2\pi n}{3} \right) + c_2 \sin \left(\frac{2n\pi}{3} \right) \right)$$

Solución particular:

$$x_n^{(p)} = 4^n \left(c_3 \cos \left(\frac{n\pi}{2} \right) + c_4 \sin \left(\frac{n\pi}{2} \right) \right)$$

$$x_{n+2}^{(p)} = 4^{n+2} \left(c_3 \cos \left(\frac{(n+2)\pi}{2} \right) + c_4 \sin \left(\frac{(n+2)\pi}{2} \right) \right)$$

$$= 4^n \left(-16c_3 \cos \left(\frac{n\pi}{2} \right) - 16c_4 \sin \left(\frac{n\pi}{2} \right) \right)$$

$$x_{n+1}^{(p)} = 4^n \left(4c_4 \cos \left(\frac{n\pi}{2} \right) - 4c_3 \sin \left(\frac{n\pi}{2} \right) \right)$$

1.3. Lógica Proposicional

Ejemplo. $a \to b$ (siempre que $b \not\equiv a$) es refutable

Demostración. Basta tomar una valoración v tal que v(a) = 1 y v(b) = 0. De hecho, $a \to b$ es satisfacible, luego es una fórmula contingente.

Ejemplo. Todas las siguientes fórmulas proposicionales son tautologías (siempre verdaderas):

- 1. $(a \rightarrow a)$
- 2. $(\alpha \vee \neg \alpha)$

Demostración.

1.

$$v(a \to a) = v(a)v(a) + v(a) + 1$$

= $v(a) + v(a) + 1$
= $0 + 1 = 1$

2.

$$\begin{aligned} v(\alpha \vee \neg \alpha) &= v(\alpha)v(\neg \alpha) + v(\alpha) + v(\neg \alpha) \\ &= v(\alpha)(v(\alpha) + 1) + v(\alpha) + v(\alpha) + 1 \\ &= v(\alpha) + v(\alpha) + v(\alpha) + v(\alpha) + 1 \\ &= 0 + 0 + 1 = 1 \end{aligned}$$

Ejercicio. Demuestre que las siguientes reglas son correctas

1.

$$\frac{\alpha \to (\beta \to \gamma)}{\alpha \land \beta}$$

Sea v una asignación fija pero arbitraria a condición de cumplir

$$v(\alpha \to (\beta \to \gamma)) = 1 = v(\alpha \land \beta)$$

Debemos demostrar que $v(\gamma) = 1$.

Sabemos por hipótesis que:

$$1 = v(\alpha \to (\beta \to \gamma))$$

$$= v(\alpha)v(\beta \to \gamma) + v(\alpha) + 1$$

$$= v(\alpha)(v(\beta)v(\gamma) + v(\beta) + 1) + v(\alpha) + 1$$

$$= v(\alpha)v(\beta)v(\gamma) + v(\alpha)v(\beta) + v(\alpha)$$

$$+ v(\alpha) + 1$$

$$= v(\alpha)v(\beta)v(\gamma) + v(\alpha)v(\beta) + 1$$

Si y sólo si

$$v(\alpha)v(\beta)v(\gamma) + v(\alpha)v(\beta) = 0$$

Si y sólo si

$$v(\alpha)v(\beta)v(\gamma) = v(\alpha)v(\beta)$$

$$1 = v(\alpha \land \beta)$$
$$= v(\alpha)v(\beta)$$

Y uniendo las dos igualdades obtenidas, tenemos:

$$v(\gamma) = 1 \cdot v(\gamma)$$

$$= v(\alpha)v(\beta)v(\gamma)$$

$$= v(\alpha)v(\beta)$$

$$= 1$$

Por tanto, $v(\gamma) = 1$ y la regla sabemos ahora que es correcta

2.

$$\frac{\alpha \to \gamma}{\beta \to \gamma}$$

$$\frac{\beta \to \gamma}{\alpha \lor \beta \to \gamma}$$

Sea v tal que

$$v(\alpha \to \gamma) = 1 = v(\beta \to \gamma)$$

Entonces

$$1 = v(\alpha)v(\gamma) + v(\alpha) + 1$$

$$1 = v(\beta)v(\gamma) + v(\beta) + 1$$

O sea

$$v(\alpha)v(\gamma) = v(\alpha)$$

 $v(\beta)v(\gamma) = v(\beta)$

Pero

$$v(\alpha \lor \beta \to \gamma) = v(\alpha \lor \beta)v(\gamma) + v(\alpha \lor \beta) + 1$$

$$= (v(\alpha)v(\beta) + v(\alpha) + v(\beta))v(\gamma)$$

$$+ (v(\alpha)v(\beta) + v(\alpha) + v(\beta)) + 1$$

$$= v(\alpha)v(\beta)v(\gamma) + v(\alpha)v(\gamma) + v(\beta)v(\gamma)$$

$$+ v(\alpha)v(\beta) + v(\alpha) + v(\beta) + 1$$

Y aplicando las igualdades anteriormente obtenidas:

$$v(\alpha \lor \beta \to \gamma) = \underline{v(\alpha)}v(\beta) + \underline{v(\alpha)} + \underline{v(\beta)} + \underline{v(\alpha)}v(\beta) + \underline{v(\alpha)} + \underline{v(\beta)} + 1$$
$$= 1$$

3.

4.

$$\begin{array}{c}
\alpha \wedge \beta \to \gamma \\
\alpha \\
\beta \\
\hline
\gamma
\end{array}$$

5. Ley de resolución.

$$\frac{\alpha \vee \beta}{\neg \alpha \vee \gamma}$$

Sea v tal que

$$v(\alpha \vee \beta) = 1 = v(\neg \alpha \vee \gamma)$$

y demostremos que

$$v(\beta \vee \gamma) = 1$$

Si $v(\alpha \lor \beta) = 1$, entonces $v(\alpha) = 1$ ó $v(\beta) = 1$.

Si $v(\neg \alpha \lor \gamma) = 1$, entonces $v(\alpha) = 0$ ó $v(\gamma) = 1$.

• Si $v(\beta) = 1$, entonces $v(\beta \vee \gamma) = 1$. Supongamos por tanto que $v(\beta) = 0$. Y demostremos que $v(\gamma) = 1$. Si $v(\beta) = 0$, entonces $v(\alpha) = 1$, por lo que $v(\alpha) \neq 0$ y por tanto, $v(\gamma) = 1$, de donde $v(\beta \vee \gamma) = 1$.

Hagámoslo ahora con el estilo algebraico:

$$\frac{\alpha \vee \beta}{\neg \alpha \vee \gamma}$$

$$\frac{\neg \alpha \vee \gamma}{\beta \vee \gamma}$$

Sea v tal que

$$v(\alpha \vee \beta) = 1 = v(\neg \alpha \vee \gamma)$$

entonces

$$1 = v(\alpha)v(\beta) + v(\alpha) + v(\beta)$$

$$1 = (v(\alpha) + 1)v(\gamma) + v(\alpha) + 1 + v(\gamma)$$

$$= v(\alpha)v(\gamma) + v(\gamma) + v(\alpha) + 1 + v(\gamma)$$

$$= v(\alpha)v(\gamma) + v(\alpha) + 1$$

O sea

$$1 = v(\alpha)v(\beta) + v(\alpha) + v(\beta)$$
$$0 = v(\alpha)v(\gamma) + v(\alpha)$$

Por tanto

$$1 = v(\alpha)v(\beta) + v(\alpha) + v(\beta)$$
$$v(\alpha) = v(\alpha)v(\gamma)$$

Demostremos que

$$v(\beta)v(\gamma) + v(\beta) + v(\gamma) = 1$$

$$\begin{split} v(\beta) &= v(\alpha)v(\beta) + v(\alpha) + 1 \\ v(\beta)v(\gamma) &= v(\alpha)v(\beta)v(\gamma) + v(\alpha)v(\gamma) + v(\gamma) \\ v(\beta)v(\gamma) + v(\beta) + v(\gamma) &= v(\alpha)v(\beta)v(\gamma) + v(\alpha)v(\gamma) + v(\gamma) + v(\beta) + v(\gamma) \\ &= v(\alpha)v(\beta) + v(\alpha) + v(\beta) \\ &= 1 \end{split}$$

Por la fórmula de arriba

Ejemplo. Regla de reducción al absurdo clásica

$$\frac{\neg \alpha \to \beta}{\neg \alpha \to \neg \beta}$$

Ejemplo. Regla de reducción al absurdo intuicionista

$$\begin{array}{c}
\alpha \to \beta \\
\alpha \to \neg \beta
\end{array}$$

Ejemplo. Demostración por casos

$$\frac{\neg \alpha \to \beta}{\alpha \to \beta}$$

Ejemplo. Para cualesquiera fórmulas α y β

$$\alpha, \alpha \to \beta \vDash \beta$$

Demostración. Sea v fija pero arbitraria a condición de que $v(\alpha) = 1 = v(\alpha \to \beta)$. Hemos de demostrar que $v(\beta) = 1$.

$$1 = v(\alpha \to \beta) = v(\alpha)v(\beta) + v(\alpha) + 1$$
$$= 1 \cdot v(\beta) + 1 + 1$$
$$= v(\beta)$$

Por tanto, tenemos que:

$$\frac{\alpha}{\alpha \to \beta}$$