

## 3-Lema-Bombeo-para-lenguajes-reg...



PruebaAlien



Modelos de Computación



3º Grado en Ingeniería Informática



Escuela Técnica Superior de Ingenierías Informática y de Telecomunicación  
Universidad de Granada

**¡HAZTE  
BILINGÜE!**

**958 261 159**

**615 834 365**

**academia-granada.es**

CLASES DE INGLÉS

**B1 B2**  
**C1** **BASIC  
English**  
(NIVEL PRINCIPIANTE)

CLASES DE FRANCÉS

**B1 B2**  
DELF DELF



**PUERTA  
REAL**

Academia de Enseñanza

Cuanto más difícil  
sea el examen,  
más vas a disfrutar  
celebrándolo.

Uber



## Usando el lema de Bombeo

Voy a demostrar aplicando el lema del Bombeo que este lenguaje **no es regular**:

Dado el lenguaje:  $L = \{u \in \{0, 1\}^* : u = u^{-1}\}$

Entonces basándome en este lenguaje,  $\forall n \in \mathbb{N}$ ; existe una palabra  $z \in L$ , con  $|z| \geq n$ , tal que para toda descomposición  $z = uvw$ , se verifica:

- $|uv| \leq n$
- $|v| \geq 1$

Entonces  $\exists i \in \mathbb{N}$ , tal que  $uv^i w \notin L$

Dicho de otro modo:  $u \in L$

$$u = 0110 = u^{-1} = 0110$$

Siendo un palíndromo.

Para ello hacemos la demostración con el lema del bombeo:

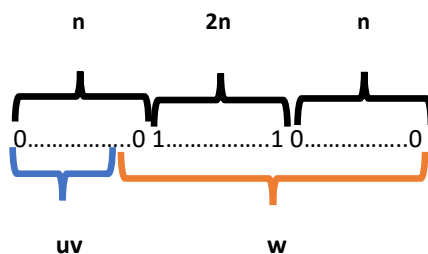
Suponemos que es un lenguaje regular, entonces satisface el lema del Bombeo.

$\exists n \in \mathbb{N}$  tal que para  $\forall z \in L$ ,  $|z| \geq n$  donde  $z = 0^n 1^n 1^n 0^n$  de longitud

$$|z| = |0^n 1^n 1^n 0^n| = 4n > n \text{ verifica que } z = 0^n 1^n 1^n 0^n$$

Aplicamos la primera condición que tiene que cumplir para satisfacer el lema de bombeo:

$$|uv| \leq n$$



Entonces se cumple la primera condición:  $u = 0^k$ ;  $v = 0^l$ ;  $w = 0^{n-k-l} 1^n 1^n 0^n$

Aplicamos la segunda condición a cumplir para que satisfaga el lema de bombeo:

$|v| \geq 1$ ; entonces  $v = 0^l$  con  $l \geq 1$  también se cumple.

Aplicamos la tercera condición a cumplir y ultima para que satisfaga la ley del bombeo.

$$(\forall i \geq 0) \quad uv^i w \in L;$$

$$uv^0w = 0^k 0^{n-k-l} 1^n 1^n 0^n = 0^{n-l} 1^n 1^n 0^n, \text{ siendo } l \geq 1$$

Llegamos a la conclusión de que  $0^{n-l} \neq 0^n$ , de tal forma que

$$u = 0^{n-l} 1^n 1^n 0^n \neq u^{-1} = 0^n 1^n 1^n 0^{n-l}$$

Entonces llegamos a la conclusión de que no es un palíndromo, puesto que en  $u$  tiene menos ceros a la izquierda, mientras que en  $u^{-1}$  tiene menos ceros a la derecha, con lo cual no coinciden.

Como no satisface la tercera condición de la ley de bombeo, esto demuestra que no es un lenguaje regular.