

Lenguaje de los palindromos.

Demo por contradicción.

Sup. que el lenguaje es regular, m es la longitud de bombeo.

$$w \in L \quad |w| \geq m$$

$$w = a^m b^m a^m$$

$$\boxed{\begin{array}{l} |xy| \leq m \\ |y| > 0 \end{array}}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} x = a^i \\ y = a^j \\ z = a^{m-i-j} b^m a^m \end{array} \right.$$

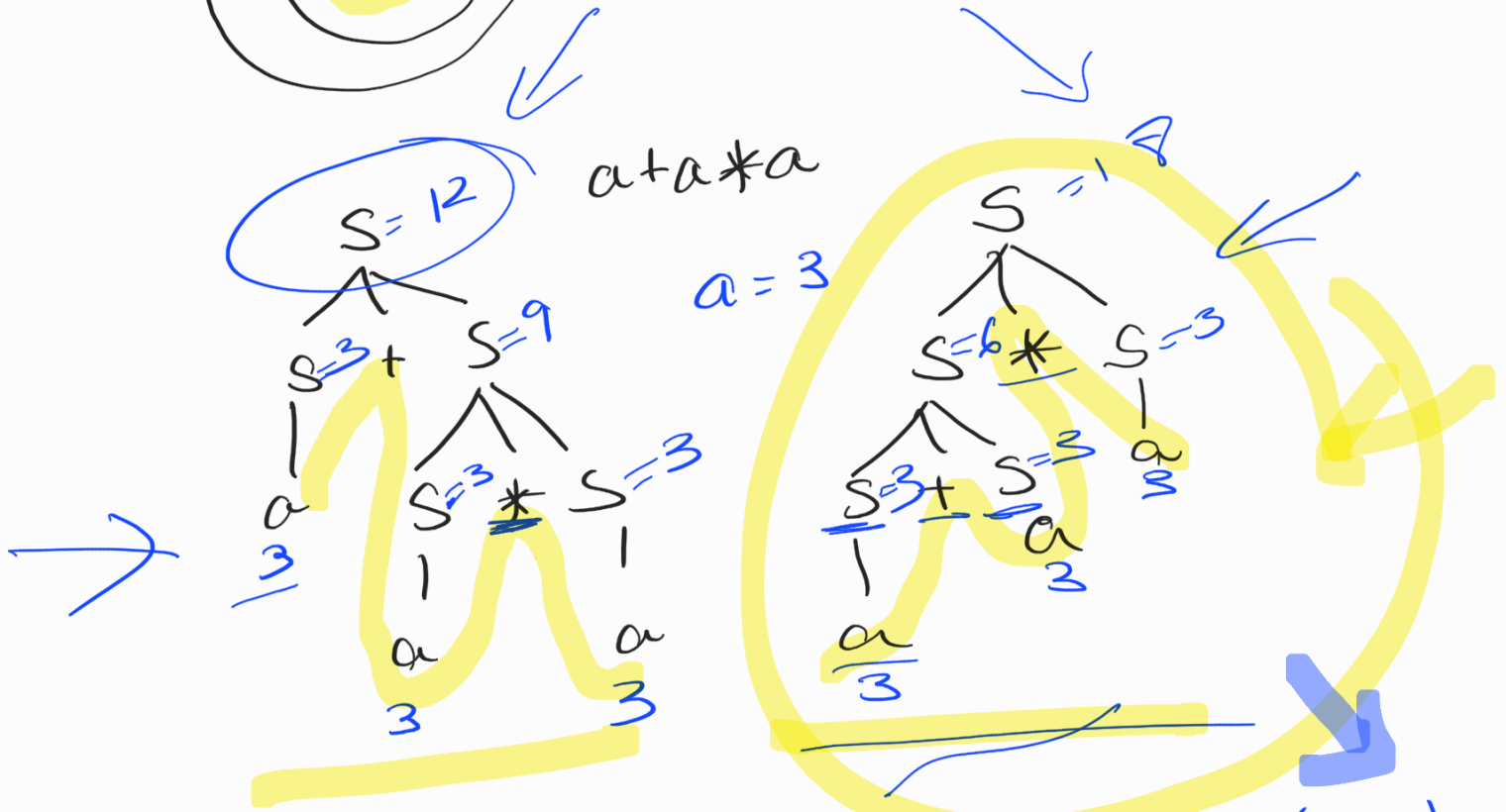
Si $xy^0z \in L$, sustituyendo

$$\begin{aligned} xy^0z &= a^i a^{m-i-j} b^m a^m \\ &= a^{m-j} b^m a^m \end{aligned}$$

Contradicción y no puede ser 0 por lo tanto L no es regular.

$ababa \in \text{PAL}$ $S \rightarrow aSa$
 $S \rightarrow bSb$

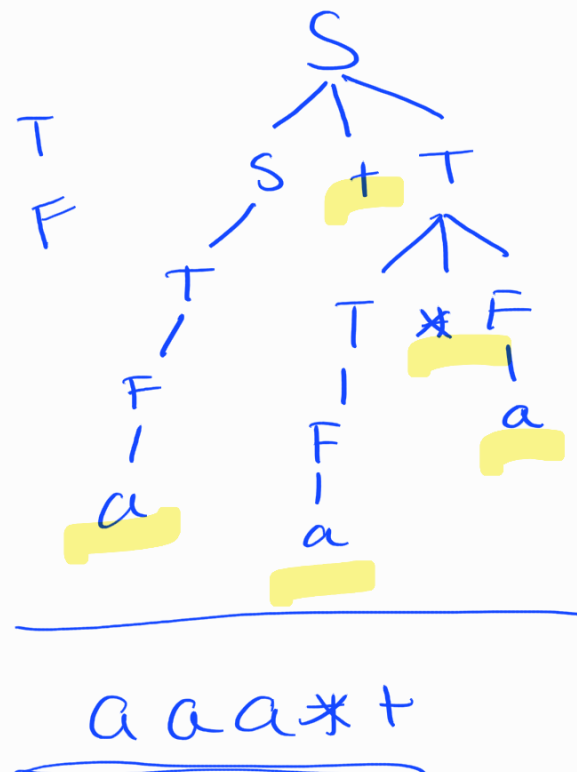
$ababba \in \text{PAL}^c$



$S \rightarrow a \{ \underline{s.val = a.lex} \}$ $(a+a)$

$S \rightarrow \underline{S+T} \mid \underline{S-T} \mid T$
 $T \rightarrow \underline{T * F} \mid \underline{T / F} \mid F$
 $F \rightarrow \underline{a} \mid \underline{(S)}$

$t_1 = a * a$
 $t_2 = a + t_1$



programa

bloque



decls

{

decl

tipo

basico

= int

id

e

instrs

{

inst

loc

=

id

bool

comb

igualdad

rel

expr

term

unario

factor

num

= 3

```
{ int i;  
  i = 3;  
}
```