Задача 6. Вярно ли е, че за всеки регулярен език $L \subseteq \{0, 1\}^*$, езикът:

$$\{\omega^{|\omega|} \mid \omega \in L\}$$

е регулярен? Отговорът да се обоснове.

Решение.

Нека $L=\underbrace{0...0}_{n>0} 1=0*1$. Избираме точно такъв език, за да имаме ясен индикатор за това

кога дадена дума от него завършва. В случая буквата $1 \in \Sigma = \{0, 1\}$ играе ролята на разделител. Този разделител ще даде възможност да докажем, че езика не е регулярен (много е важно да уловим правилната интуиция, за това дали езика е регулярен или не преди да тръгнем да доказваме каквото и да било).

Следователно $M = \{(0^n 1)^{n+1} \mid n \in \mathbb{N}_0\}.$

Допускаме, че M е регулярен език. Тогава лемата за покачването (разширяването) на регулярни езици ни дава число N, такова че за $\omega = (0^N 1)^{N+1} \in M$ с очевидна дължина на $\omega : |\omega| > N$, $\exists \ x, y, z : \omega = xyz, y \neq \varepsilon, |xy| \leq N$ и $xy^iz \in M$, $\forall i \geq 0$.

От това, че $|xy| \leq N \Rightarrow x = 0^k$ и $y = 0^m$, където $k \geq 0$ и m > 0 (тук имаме строго неравенство, тъй като $y \neq \varepsilon$ — от лемата). Тогава $\omega = 0^k 0^m 0^{N-m-k} 1 (0^N 1)^N$. Но $xy^iz = 0^k 0^{im} 0^{N-m-k} 1 (0^N 1)^N \in M$, което не е вярно за i = 0 например, тъй като $0^k 0^{N-m-k} 1 (0^N 1)^N = 0^{N-m} 1 (0^N 1)^N \notin M$.

Следователно, допускането ни че M е регулярен е грешно и отговора е, че M не е регулярен език.