

3.5.2

C-1) $L = \{www : w \in \Sigma^*\}$ context-free olduğunu varsayalım $k > 0$ herhangi $w \in L$ için $|w| \geq k$ $u, v, x, y, z \in \Sigma^*$ vardır. öyle ki $w = uvxyz$, $|uxy| \leq k$, $vy \neq \epsilon$ ve $uv^nxy^n z \in L$ için $n \geq 0$ 'dir. String $w = a^k b a^k b a^k b$ bu string L 'de dir $|w| > k$ bunlardan ötürü u, v, x, y ve z üstel olarak olur. $v, y, 1$ b'den fazlasını içermeyebilir. Bunları takiben $|vxy| \leq k$ yani $|v|, |y| \leq k$ bir b'den fazlasını içermemez. String uv^2xy^2z bes miras almamalıdır. $v, y \in L(a^*)$, $v = a^p$ ve $y = a^q$, $p, q \leq k$ böylece $uv^2xy^2z = a^{k+p} b a^{k+q} a^k b$ L içinde olamaz. en azından p ve q nonzero olmalıdır. Tüm durumları incelediğimizde context free pumping başarısız w için; dolayısıyla L context free olamaz.

3.5.5

a-1) $G = (V, R, \Sigma, \delta)$ $k = \phi(6) \frac{|V-\Sigma|}{2} \frac{(k+1)(k+2)}{2} > k$ pumping Theorem
 $w = uvxyz$ $vy \neq \epsilon$ $uv^nxy^n z \in L$ eğer v veya y birden fazla b içerirse ba^3b uv^2xy^2z buradan $uv^nxy^n z$ w_{k+2n-2} olmalıdır. buna göre;
 $|vy| = |uv^2xy^2z| - |uvxyz| = |w_{k+2}| - |w_k| = \frac{(k+3)(k+4)}{2} - \frac{(k+1)(k+2)}{2} = \frac{4k+10}{2} = 2k+5$
 ama aynı zamanda;
 $|vy| = |uvxyz| - |uxz| = |w_k| - |w_{k-2}| = \frac{(k+1)(k+2)}{2} - \frac{(k-1)(k)}{2} = \frac{4k+2}{2} = 2k+1$
 eğer v ve y birlikte b içerirse, $uv^nxy^n z$ w_{k+n} olmalıdır.
 $|vy| = |uv^2xy^2z| - |uvxyz| = |w_{k+1}| - |w_k| = \frac{(k+2)(k+3)}{2} - \frac{(k+1)(k+2)}{2} = \frac{2k+4}{2} = k+2$

ve
 $|vy| = |uvxyz| - |uxz| = |w_k| - |w_{k-1}| = \frac{(k+1)(k+2)}{2} - \frac{k(k+1)}{2} = \frac{2k+2}{2} = k+1$

eğer v ve y b s içermezse $uv^nxy^n z$ w_k olmalıdır. $vy = \epsilon$ incelediğimizde L context-free olmamalıdır. Bu iddia yanlıştır.
 (Berk Boris KARAR) (18253007)

3.5.14

a-) Bu dil context-free'dir. Şu şekilde temsil edilebilir :

$$\{a^n b^n c^m : n, m \in \mathbb{N}\} \cup \{a^n b^m c^n : n, m \in \mathbb{N}\} \cup$$

$\{a^m b^n c^n : n, m \in \mathbb{N}\}$ herhangi olursa olsun $\{a^n b^n : n \in \mathbb{N}\}$ context-free'dir.

3.5.14

c-) Bu dil context free değildir. Örnek 3.5.2 ile aynıdır.

$$\{a^n b^n c^n : n \in \mathbb{N}\}$$

(Berk Barış Kara)