

A. $\Sigma = \{a, b, c\}$ 일 때, 다음 언어들 생성하는 Context-free Grammar를 만드시오. 단, 2개 이하의 variable만을 사용하시오. ($|V| \leq 2$)

A.1 $\{a^i b^j \mid i > j \geq 0\} \ni a, a^2 b, \dots$

필수
조건

• $A \rightarrow aAb \mid a$: 불가능 ($\because a$ 와 b 가 1개만 차이남)

• $A \rightarrow aAb \mid aA \mid a$: 가능

• $A \rightarrow aAb \mid Aa \mid a$: b 가 중간에 있을 수 있음

• $\begin{cases} A \rightarrow aAB \mid a \\ B \rightarrow b \mid \epsilon \end{cases}$ 가능

• $\begin{cases} S \rightarrow aA \mid aS \\ A \rightarrow bA \mid \epsilon \end{cases}$ 불가능 ($\because b$ 의 개수를 컨트롤할 수 없음)

• $\begin{cases} S \rightarrow aR \\ R \rightarrow aR \mid aRb \mid \epsilon \end{cases}$ 가능 ← ϵ 이면 ϵ 이 될 수도 많기 때문에 꼭 있어야 함

A.2 $\{a^i b^j c^k \mid i = j + k, i, j, k \geq 0\}$

• $\begin{cases} S \rightarrow aSc \mid R \\ R \rightarrow aRb \mid \epsilon \end{cases}$

$i = j + k + 1$ 이면 $i = j + k + 2$ 이면
cf $\begin{cases} S \rightarrow aSc \mid R \\ R \rightarrow aRb \mid a \end{cases}$ cf $\begin{cases} S \rightarrow aSc \mid R \\ R \rightarrow aRb \mid aa \end{cases}$

• $S \rightarrow aSc \mid aSb \mid \epsilon$: 불가능 ($\because b$ 와 c 순서 바뀔 수 있음)

$n_a(w) = n_b(w) + n_c(w)$ 를 만들어내는건 아님
(\because 이걸 a, b, c 순서가 아예 상관없음)
이걸 a 는 항상 앞에만 붙여놓는거임

B. $\Sigma = \{0, 1\}$ 일 때, 다음 언어들을 생성하는 Context-free Grammar를 만드시오. 단, 2개 이하의 variable만을 사용하시오. ($|V| \leq 2$)

2.4(e) $\{w : w = w^R, \text{ i.e., } w \text{ is a palindrome.}\}$

$$A \rightarrow 0A0 \mid 1A1 \mid 0 \mid 1 \mid \epsilon$$

cf) 길이가 짝수여야 하면

$$A \rightarrow 0A0 \mid 1A1 \mid \epsilon$$

2.4(b) $\{w : w \text{ starts and ends with the same symbol.}\}$

$$\begin{aligned} A &\rightarrow 0B0 \mid 1B1 \\ B &\rightarrow 0B \mid 1B \mid \epsilon \end{aligned} \quad \text{불가능 } (-: \text{ 길이 1 짝리 커버 못함})$$

$$\begin{aligned} A &\rightarrow 0B0 \mid 1B1 \mid 0 \mid 1 \mid \epsilon \\ B &\rightarrow 0B \mid 1B \mid \epsilon \end{aligned} \quad \text{가능}$$

$$\begin{aligned} A &\rightarrow 0B0 \mid 1B1 \mid B \\ B &\rightarrow 0B \mid 1B \mid \epsilon \end{aligned} \quad \text{불가능 } (\because A \rightarrow B \text{ 라는 순간 시작과 끝이 같음을 보장 못함})$$

2.4(c) $\{w : \text{the length of } w \text{ is odd.}\}$

$$S \rightarrow 0S0 \mid 0S \mid 1S0 \mid 1S1 \mid 1 \mid 0 \quad \text{가능}$$

$$\begin{aligned} A &\rightarrow 0B \mid 1B \\ B &\rightarrow 00B \mid 01B \mid 10B \mid 11B \mid \epsilon \end{aligned} \quad \begin{aligned} &\text{가능 } (-: \text{ 어떤 단어든 2개씩 따지면 00, 01, 10, 11 중 하나가 나올}) \\ &\text{한글까 맨 앞 하나 빼면 짝수개 남음. 남은 것 중}$$

cf 길이가 $2k+1$ 이면 $S \rightarrow SSS \mid 0 \mid 1$

길이가 $3k+1$ 이면 $S \rightarrow SSSS \mid 0 \mid 1$

길이가 $3k+2$ 이면 $S \rightarrow SSSS \mid 00 \mid 01 \mid 10 \mid 11$

길이가 2의 배수이면

$$\begin{aligned} A &\rightarrow 0B \mid 1B & A &\rightarrow 0B \mid 1B \mid 0 \mid 1 \\ B &\rightarrow 0A \mid 1A \mid \epsilon & B &\rightarrow 0A \mid 1A \end{aligned}$$

2.4(d) $\{w : \text{the length of } w \text{ is odd and its middle symbol is a 0.}\}$

$$S \rightarrow 0S1 \mid 1S0 \mid 1S1 \mid 0S0 \mid 0 \quad \text{가능}$$

$$\begin{aligned} A &\rightarrow BAB \mid 0 \\ B &\rightarrow 0 \mid 1 \end{aligned} \quad \text{가능}$$

$$L(G_1) \cup L(G_2) = L(G)$$

$$G = (V_1 \cup V_2 \cup \{S\}, \Sigma, \Sigma_2$$

$$R_1 \cup R_2 \cup \{S \rightarrow S_1 | S_2\}, S)$$

$$\text{cf) } L(G_1) \cdot L(G_2) \neq$$

$$R_1 \cup R_2 \cup \{S \rightarrow S_1 S_2\}$$

$$L(G_1)^* \neq$$

$$R_1 \cup \{S \rightarrow S_1 S\}$$