Resolución del Ejercicio de CFG

Para la Gramática CFG 1

Paso a: Eliminar las producciones-E

```
1. S → 0A0 | 1B1 | BB
2. A → C
3. B → S | A
4. C → S

Eliminar C → ε:
- Actualizar producciones que contienen C:
- A → C se convierte en A → C | ε

Nuevas producciones:
1. S → 0A0 | 1B1 | BB
2. A → C | ε
3. B → S | A
4. C → S
```

Paso b: Eliminar producciones unitarias

```
Eliminar producciones unitarias como A → C, B → S, y B → A:
- Sustituir A → C con A → S ya que C → S
- Sustituir B → S con las producciones de S
- Sustituir B → A con las producciones de A

Nuevas producciones:
1. S → 0A0 | 1B1 | BB
2. A → S | ε
3. B → 0A0 | 1B1 | BB | S | ε
```

```
4. C → S
```

Paso c: Eliminar símbolos inútiles

- 1. Remover símbolos que no producen: Todos los símbolos producen.
- 2. Remover símbolos no alcanzables: Todos los símbolos son alcanzables desde S.

Paso d: Colocar la CFG en Forma Normal de Chomsky (CNF)

```
Descomponer producciones complejas en binarias o terminales.  
Nuevas producciones:  
1. S \rightarrow X1 \ A \ 0 \ | \ X2 \ B \ 1 \ | \ BB  
2. X1 \rightarrow 0  
3. X2 \rightarrow 1  
4. A \rightarrow S \ | \ \epsilon  
5. B \rightarrow X1 \ A \ 0 \ | \ X2 \ B \ 1 \ | \ BB \ | \ S \ | \ \epsilon  
6. C \rightarrow S
```

Para la Gramática CFG 2

Paso a: Eliminar las producciones-ε

```
1. S → aAa | bBb | a | b
2. A → C | a | ε
3. B → C | b
4. C → D | ε
5. D → A | B | ab

Eliminar C → ε y E → ε:
- Actualizar producciones que contienen C y E:
- S → aAa | bBb | a | b
```

```
- A → a | ε

Nuevas producciones sin ε:

1. S → aAa | bBb | a | b

2. A → a

3. B → b

4. C → D

5. D → A | B | ab
```

Paso b: Eliminar producciones unitarias

```
Eliminar producciones unitarias como A → a, B → b, C → D:
- Sustituir las producciones unitarias directamente por sus valores.

Nuevas producciones:

1. S → aAa | bBb | a | b

2. A → a

3. B → b

4. C → a | b | ab

5. D → a | b | ab
```

Paso c: Eliminar símbolos inútiles

```
    Remover símbolos que no producen: Todos los símbolos producen.
    Remover símbolos no alcanzables: Todos los símbolos son alcanzables.
```

Paso d: Colocar la CFG en Forma Normal de Chomsky (CNF)

```
Descomponer producciones complejas en binarias o terminales.

Nuevas producciones en CNF:

1. S \rightarrow X1 \ A \ X1 \ | \ X2 \ B \ X2 \ | \ a \ | \ b

2. A \rightarrow a

3. B \rightarrow b

4. C \rightarrow a \ | \ b \ | \ X3 \ X4

5. D \rightarrow a \ | \ b \ | \ X3 \ X4

6. X1 \rightarrow a
```

- 7. X2 → b
- 8. X3 → a
- 9. X4 → b