Manejo de Errores

Tuesday, January 30, 2024 3:22 PM

Objetivos:

- Informar de errores con claridad y recuperarse del error para poder continuar.

Existen métodos de análisis de error sintácticos llamados LL y LR

Estrategias de recuperación:

- 1. Modo Pánico
- Quita todos los errores hasta encontrar algo que reconoce como correcto. Parte desde ese punto de reconocimiento.
- 2. A nivel de frase
- Corregir con alguna cadena que permita continuar
- 3. Producciones de error

_

- 4. Corrección global
- Si encuentras un error varias veces corregir todos a lo mismo

Derivaciones

Monday, February 12, 2024 2:4

Las derivaciones son encontrar cadenas a partir de símbolos iniciales de tu gramática

Estos símbolos son terminales:

- Las primeras letras minúsculas del alfabeto como a, b, c
- Los símbolos de operadores como +, *, etc.
- Los símbolos de puntuación como paréntesis, coma, etc.
- Los dígitos del 0 al 9
- Las cadenas en negrita como **id** o **if**, cada una de las cuales representa un solo símbolo terminal.

Estos símbolos son no terminales:

- Las primeras letras mayúsculas del alfabeto como A, B, C.
- La letra S que, al aparecer es, por lo general, el símbolo inicial.
- Los nombres en cursiva y minúsculas, como expr o instr.
- Al hablar sobre las construcciones

```
E

E*E

-E*E

-E*(E)

-id*(id+id)

E

E+E

(E)+E

(E)+(E)

(E-E)+(E)

(E-E)+(E*E)

(id-id)+(id*-id)
```

Recursividad

Monday, February 12, 2024

11:55 PM

La recursividad por la izquierda ocurre cuando en una producción de la gramática, el símbolo inicial de la producción se encuentra a la izquierda de cualquier otro símbolo que esté a la derecha en esa misma producción. Es decir, cuando al expandir un símbolo, se vuelve a encontrar el mismo símbolo a la izquierda de los otros símbolos de la expansión.

```
I -> i(L)
L -> L, e | e

I -> i(L)
L -> eL'
L' -> ,eL' | epsilon

S -> Sb | Sc | d | bc

S -> SB | epsilon
B -> Bb | Bc | d
```

Factorización

Monday, February 12, 2024

11:59 PM

La factorización es un proceso que nos permite simplificar y mejorar la eficiencia en la generación de análisis gramatical. Consiste en agrupar y combinar partes comunes de las producciones para evitar repeticiones y hacer más fácil la comprensión y el procesamiento de la gramática.

S -> iEtS | iEtSeS | a E -> b S -> iEtSS' | a S' -> eS | epsilon E -> b

Funciones Primero y Siguiente

Monday, February 12, 2024 3:03 PM

E -> TE'

Una derivación en una gramática consiste en ir construyendo una cadena de símbolos a partir del símbolo inicial, y siempre se empieza desde la izquierda. El objetivo es llegar a una cadena que contenga únicamente símbolos terminales (que no se pueden expandir más).

X -> nmYop

Y -> b | Z

 $P(X) = \{n\}$

 $P(Z) = \{r\}$

 $S(X) = \{\$\}$ $S(Y) = \{o\}$

 $S(Z) = {o}$

 $P(Y) = \{b, r\}$

Z-> rtu

Primero(a): Función que nos va a ayudar a encontrar las primeras terminales

```
E'-> +ΤΕ' | ε
T -> FT'
T' -> *FT' | ε
F -> id | (E)
P(E) = {P(T)} = {id, (}
P(E') = \{+, \epsilon\}
P(T) = {P(F)} = {id, (}
P(T') = \{*, \epsilon\}
P(F) = \{id, (\}
Siguiente(A)
  1. $ si alpha es $
   2. P(beta) si A -> alphaBbeta
  3. S(A) si A -> alphaB o A -> alphaBbeta y P(beta) = {epsilon}
G -> ieO
O -> vA | iA
A -> pO | ε
P(G) = \{i\}
P(O) = \{v, i\}
P(A) = \{p, \epsilon\}
S(G) = \{\$\}
S(O) = \{\$\}
S(A) = \{\$\}
A = no terminal de la fila
```

B = lo que se busca (adentro de los paréntesis)

Alpha = Lo que esta antes de B Beta = Lo que esta después de B

Parcial 2 Page 5