

27 Feb 2025

Thursday

## Reduction:

$F \rightarrow id * id$

reduction process perform কৰিব।  
id টি  $F$  কে reduce কৰিব।  
 $F \rightarrow id$  এর rule-টি use কৰিব।

• Reduce এর process

⇒ A reduction step replaces a specific substring (matching with the body) of a production.

⇒ Reduction is opposite of derivation.

↳ leaf node কে reduce কৰে। production  
head কে মানিব।

↳ id কে reduce কৰে।  $F$  মানিব।

↳ Used in bottom up parsing.

derivation is used in  
top down parsing.

↳  $F$  কে open কৰ  
id মানিব।

## Handle Pruning:

⇒ A substring that matches the body of the production whose reduction means one step reverse of a rightmost derivation.

$E \rightarrow E + T \mid T$

$T \rightarrow T * F \mid F$

$F \rightarrow (E) \mid id$

কে reduce কৰিব  
that is our handle.

input string : id \* id

handle pruning করে এবং substring এর পরের এর মধ্যে reduction  
কৰে এবং handle করে। handle করে।

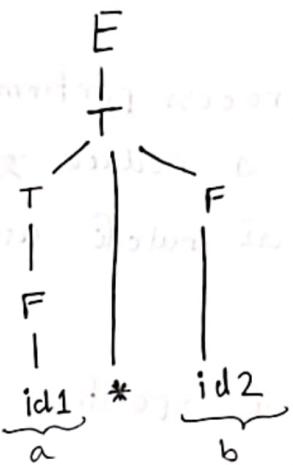
$F \rightarrow id$

$id \in F \Rightarrow$  reduce  $\text{प्रयोग}$

पर रेड्यूस  $\text{प्रयोग}$  कर

इंजेक्शन का तरीका

हान्डल



id1 और id2 के बीच reference

अवलोकन सिम्बल इनफो टेबल में अवलोकन करें

अवलोकन के object

मूलीय वार्ता,

defined  $\rightarrow$  अवलोकन करें

प्रश्न अवलोकन करें  
 जिसमें एक अवलोकन करें  
 अवलोकन करें और उसका अवलोकन करें  
 identifier denote करें,  
 but उसका initial glance  
 "id \* id" करें  
 रासायनिक भाषा का कार्य  
 कार्य ~~करें~~ identifier का  
 denote करें, लेकिन उसका  
 theoretical concept  
 क्या है अब प्रयोग करें  
 id का अवलोकन करें  
 तब यह क्या है id1, + id2  
 जिसका represent करें

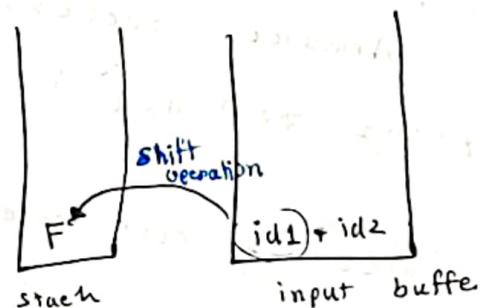
Right Sentential Form	Handle	Production Rule
$id_1 * id_2$	$id_1$	$F \rightarrow id$
$F * id_2$	$\bar{F}$	$T \rightarrow F$
$T * id_2$	$id_2$	$F \rightarrow id$
$T * F$	$T * F$	$T \rightarrow T * F$
$T$	$T$	$E \rightarrow T$
$E$		$id_1 * id_2$

Currently  $id_1$   
is switched with

$F$  as  $id_1$   
is reduced  
in  $F$ .

## Shift Reduce Parsing

- এটি basically parse tree generation এর পৰ্যায় stage.
  - এই step এ একটি input string grammatically correct কিমা তা check কৰি.
  - Bottom up parser uses shift reduce parsing.
- ⇒ Bottom up parsing is also known as shift-reduce parsing; because it's two main actions are shift and reduce.
- # Shift এবং input buffer এবং stack এ সময়সূচী।  
 buffer এ input string থাকে; সময়সূচী তা stack এ  
 এ নিতে আছিঁ ততুণ্ড এবং কোম্পিউকার operation ব্যবহা-  
 রণ কৰে এ।



# Data structure that is being used in this stage  
 is input buffer and stack.

Total 4 operations:

- Shift
- Reduce
- Accept State
- Error State

- |  |  |
|--|--|
| <ul style="list-style-type: none"> <li>• যদি এখন root node <math>\hookrightarrow</math> গোড়া চাই তাহলে accept state</li> <li>• যদি এখন root node <math>\hookrightarrow</math> গোড়া নাই বল রাখ তাহলে root node <math>\cup</math> গোড়া রাখ</li> </ul> | <ul style="list-style-type: none"> <li>• যদি এখন root node <math>\hookrightarrow</math> গোড়া নাই বল রাখ তাহলে root node <math>\cup</math> গোড়া রাখ</li> <li>• যদি এখন বেজ অবস্থা empty বল রাখ তাহলে error state</li> </ul> |
|--|--|

## Operations :

### Shift:

At each shift action, the current symbol in the input string is pushed to the stack.

### Reduction:

At each reduction step, the symbols at top of the stack will get replaced by the non terminal at the left slide of the production.

(Production head)

### Accept:

Announce successful completion of parsing. (Successfully parsing করতে পৰিব।)

Successfully root node এ গোড়ায় রাখি জো রoot node  
parse কৰা কৰি লাই।

### Error:

Discover a syntax error, and call error recovering.

parsing কৰতে আবি নি যা parsing কৰিব কিন্তু বুলি but root

node এ গোড়ায় কৰি so error state.

কোনো অপুরণ কৰি নাই।

$$\begin{array}{l}
 E \rightarrow E + T \mid T \\
 T \rightarrow T * F \mid F \\
 F \rightarrow (E) \mid id
 \end{array}$$

input string: id1 + id2

\$ नियंत्रण स्टार्टिंग

ट्रैकर.

input buffer  $\hookrightarrow$   
\$ नियंत्रण end of  
reduce ट्रैकर.

Parse tree  $\hookrightarrow$  \$ पर्से ट्री  
कोर्ट अन्तर्गत.

एको एको रद्द  
token shift रद्द,

Stack	Input buffer	Action	Handle
\$	id1 * id2 \$	Shift	
\$ id1	* id2 \$	Reduce by $F \rightarrow id$	id1
\$ F	* id2 \$	Reduce by $T \rightarrow F$	F
\$ T	* id2 \$	Shift	
\$ T *	id2 \$	Shift	
\$ T * id2	( $\circlearrowleft$ )	Reduce by $F \rightarrow id$	id2
\$ T * F	\$	Reduce by $T \rightarrow T * F$	$T * F$
\$ T	\$	Reduce by $E \rightarrow T$	T
\$ E	\$	Accept	

input buffer  
empty अप्पे  
stack अप्पे  
root node  
पर्से ट्री अन्तर्गत  
successful

as 3 रद्द अन्तर्गत  
so stack top  
मेंबर 3 रद्द pop  
कोर्ट तो तो push

Successfully root node  $\hookrightarrow$  अन्तर्गत तो accept state

# Reduction अप्पे बढाउने handle रद्द,

# Shift अप्पे push रद्द

# Reduce अप्पे pop रद्द then push रद्द.

- root node  $\hookrightarrow$  अप्पे अन्तर्गत  
but input buffer  
still not empty then  
error state.

- Input buffer is empty but  
we still couldn't reach  
the root node so error  
state