

Precedência de operadores

- Vamos agora ver uma gramática mais complexa:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow E \\ E &\rightarrow E + E \\ E &\rightarrow E * E \\ E &\rightarrow - E \\ E &\rightarrow \text{num} \end{aligned}$$

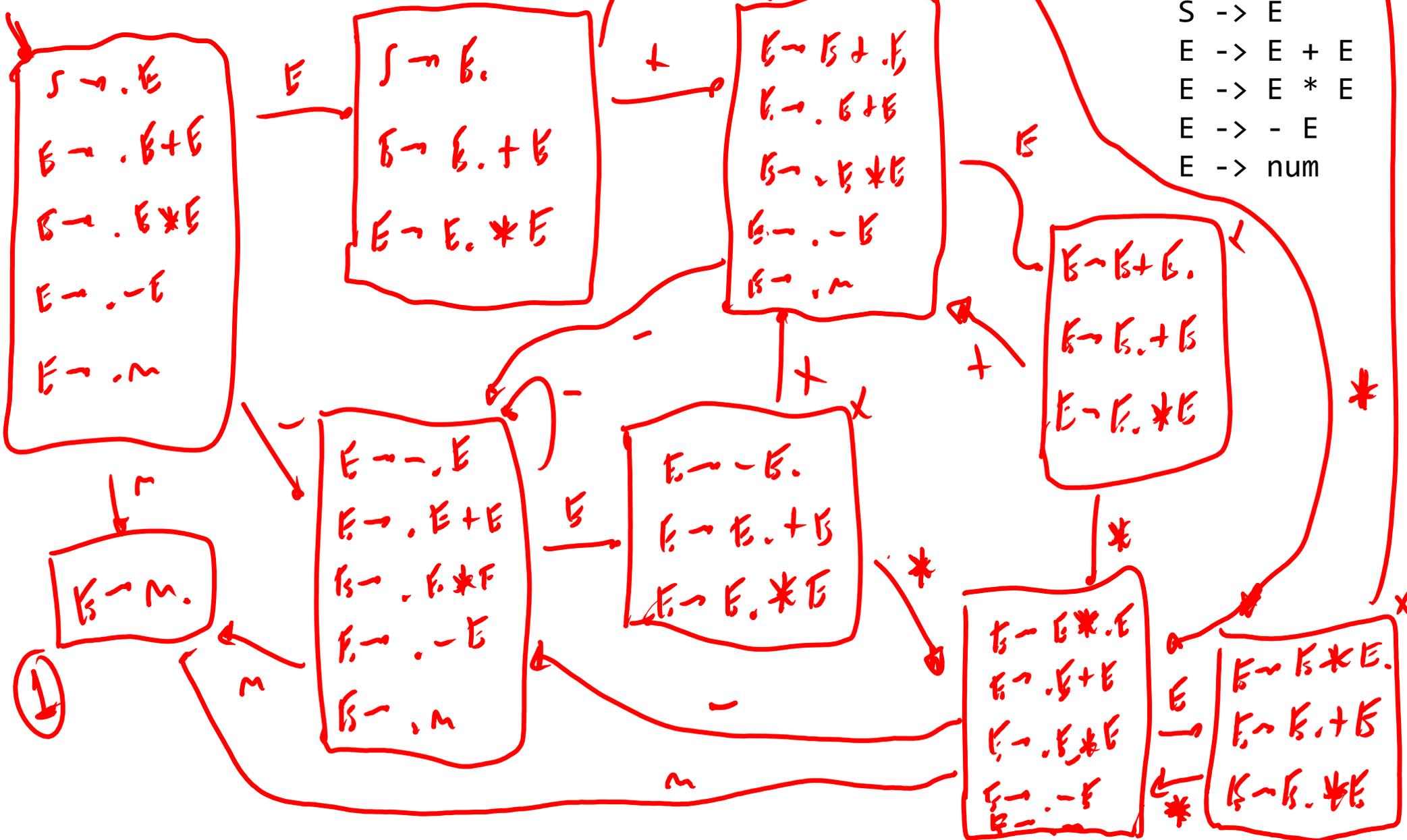
- Qual será o comportamento dessa gramática nas entradas:

- num + num * num
- num * num + num
- - num + num

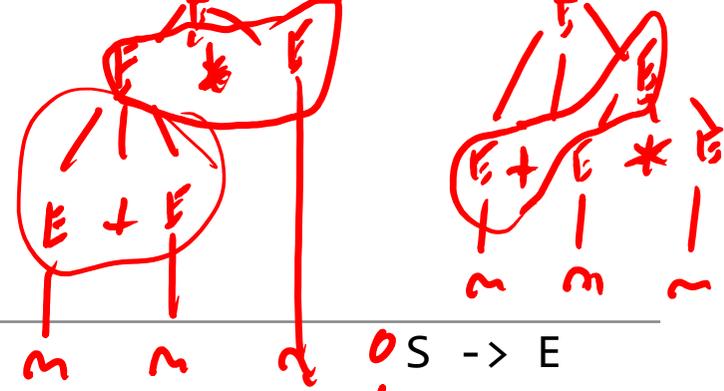
Autômato SLR

$(-m) + m$
 $(-m) + m$

S	->	E
E	->	E + E
E	->	E * E
E	->	- E
E	->	num



Analisisado num + num * num



- 0 S -> E
- 1 E -> E + E
- 2 E -> E * E
- 3 E -> - E
- 4 E -> num

$| num + num * num \triangleright$
 $\sim | + num * num \quad \sim 4$
 $B | + num * num \quad \triangleright$
 $E + | num * num \quad \triangleright$
 $B + num | * num \quad \sim 4$
 $E + B | * num$

$\sim B | * num \triangleright$
 $B * | num \triangleright$
 $E * num | \sim 4$
 $E * B | \sim 2$
 $B | \sim 0$

$E + E * | num \triangleright$
 $B + E * num | \sim 4$
 $B + E * B | \sim 2$

(S)
 $\sim E + B | \sim 2$
 $B | \sim 0$

Analizando $(num * num) + num$

- 0 S \rightarrow E
- 1 E \rightarrow E + E
- 2 E \rightarrow E * E
- 3 E \rightarrow - E
- 4 E \rightarrow num

$| num * num + num \quad \cap$

$\sim | * num + num \quad \cap 4$
 $B | * num + num \quad \cap$
 $B * num | + num \quad \cap 4 \quad \cap 2$
 $E * E | + num \quad \cap$

$B | + num \quad \cap$
 $B + | num \quad \cap$
 $B + num | \quad \cap 4$
 $E + B | \quad \cap 2$
 $E | \quad \cap 0$

$B * E + | num \quad \cap$
 $B * B + num | \quad \cap 4$
 $B * B + E | \quad \cap 2$



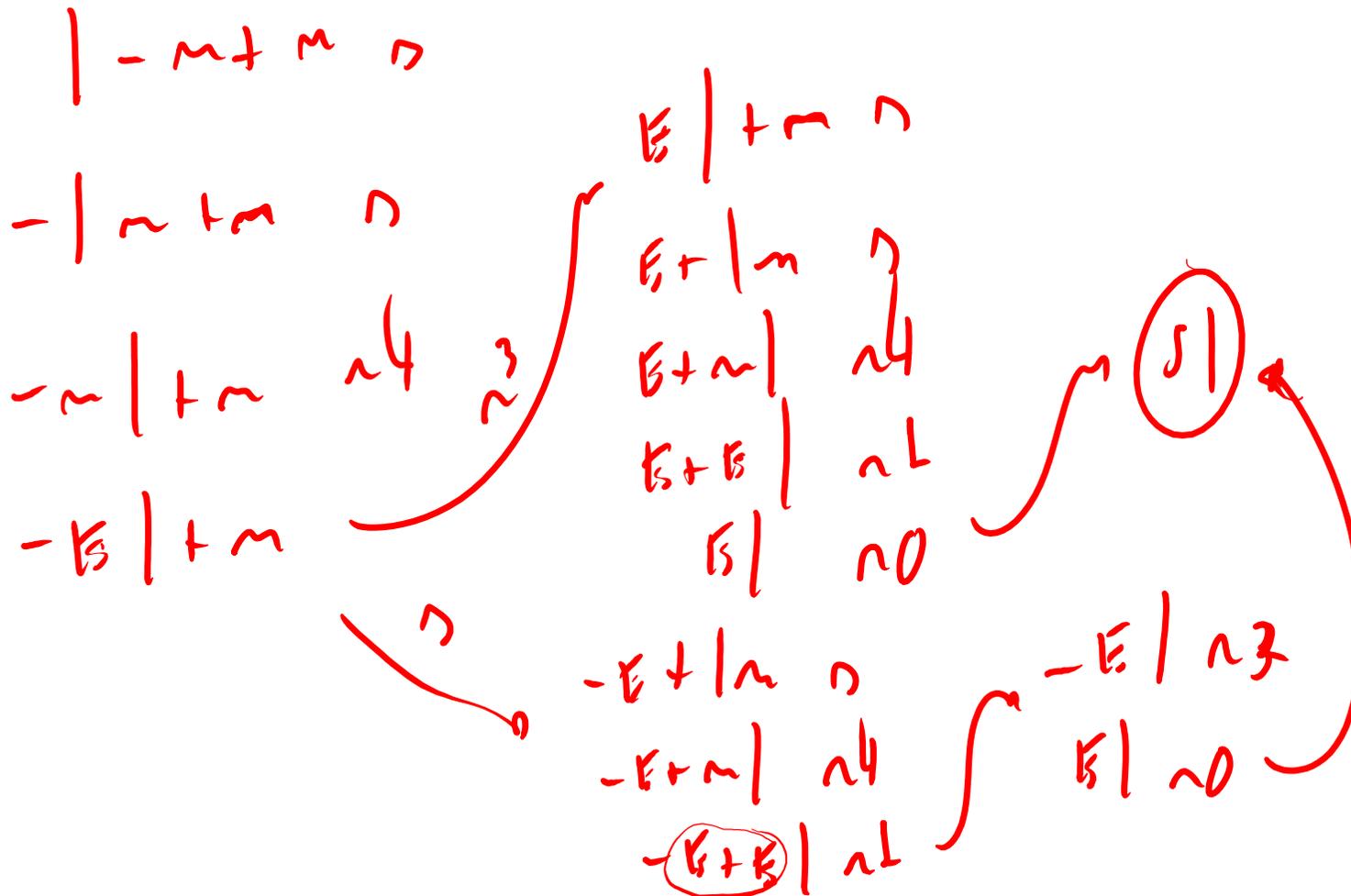
Controle de precedência

- Podemos levar em conta a precedência dos operadores na solução de conflitos shift-reduce
- Se o operador do shift tem precedência maior que a do operador do reduce, fazer shift, senão fazer o reduce
- Isso nos dá a árvore correta nos nossos exemplos, assumindo que a precedência de $*$ é maior que a de $+$
- E quanto ao operador unário?

Analisando - num + num

- Vai ser a mesma coisa, a precedência dele tem que ser maior que a dos operadores binários

0	S	->	E
1	E	->	E + E
2	E	->	E * E
3	E	->	- E
4	E	->	num



Precedência e associatividade

- O controle da precedência e o da associatividade usam o mesmo mecanismo
- Podemos ter ambos no analisador: se um operador é associativo à direita é como se a precedência dele fosse maior do que a dele mesmo, e aí escolhemos shift
- Um resumo da resolução de conflitos shift-reduce:
 - Para o mesmo operador, shift dá associatividade à direita, reduce à esquerda
 - Para operadores diferentes, shift dá precedência ao próximo operador, reduce ao atual

Gramática SLR para TINY

- Podemos dar uma gramática mais simples para TINY se usarmos um analisador SLR com controle de precedência:

```
S -> CMDS
CMDS -> CMDS ; CMD
CMDS -> CMD
CMD -> if EXP then CMDS end
CMD -> if EXP then CMDS else CMDS end
CMD -> repeat CMDS until EXP
CMD -> id := EXP
CMD -> read id
CMD -> write EXP
```

```
EXP -> EXP < EXP
EXP -> EXP = EXP
EXP -> EXP + EXP
EXP -> EXP - EXP
EXP -> EXP * EXP
EXP -> EXP / EXP
EXP -> ( EXP )
EXP -> num
EXP -> id
```

< , = , { + , - } , * , /