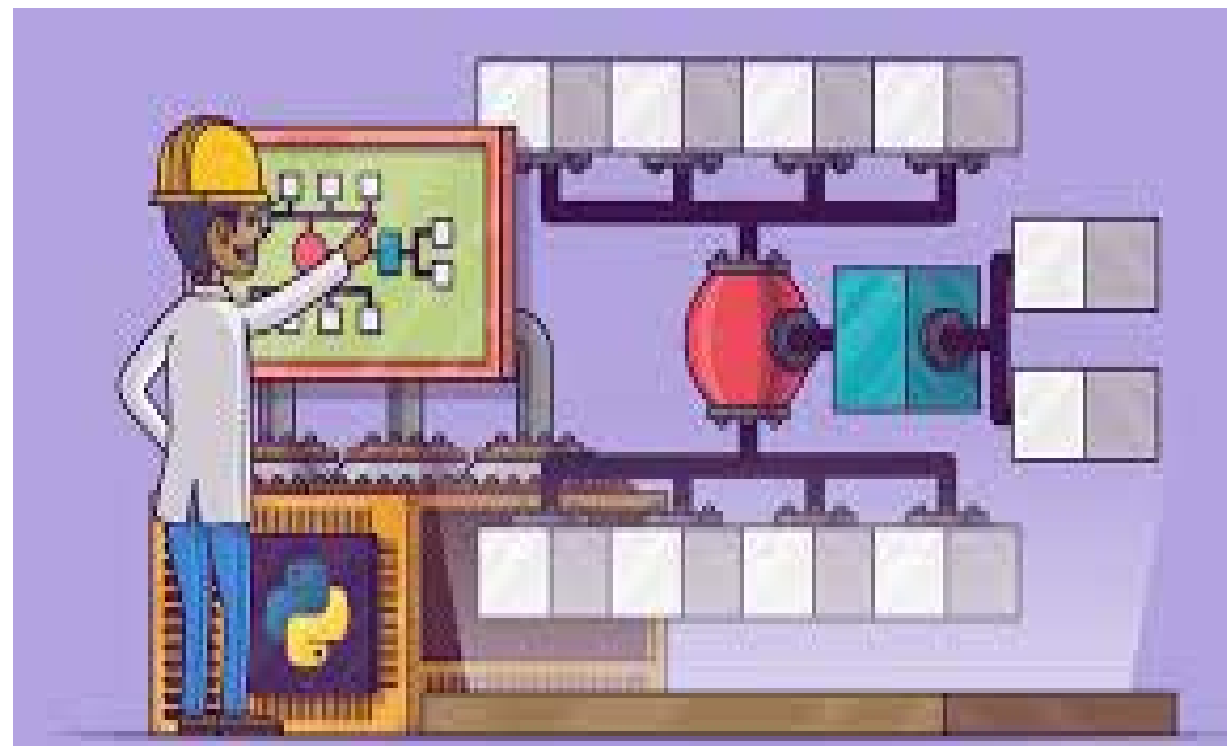




ساختمان داده ها

مدرس:
سمانه حسینی سمنانی

دانشگاه صنعتی اصفهان - دانشکده برق و
کامپیوتر





تعداد درخت های متمایز دودویی

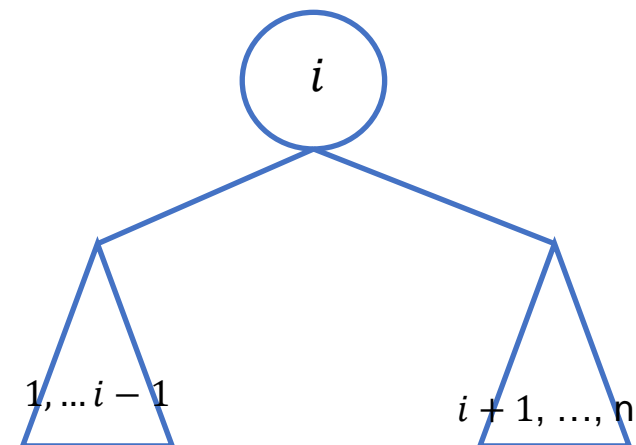
1, 2, ..., n

- تعداد درخت های دودویی متمایز چند تا است؟

$$T_n = \sum_{i=1}^n T_{i-1} \times T_{n-i}$$

- Catalan number

$$\frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$$





تعداد درخت های متمایز دودویی

1, 2, ..., n

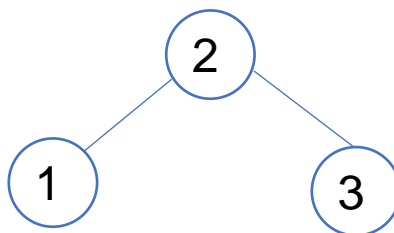
$$\frac{1}{n+1} \binom{2n}{n} < n!$$

- به ازای هر جایگشتی یک درخت یکتا وجود دارد

- $n!$: تعداد جایگشت های مختلف n عدد

- تعداد درخت های دودویی متمایز

- بعضی درخت ها تکراری هستند.



- 2, 1, 3

- 2, 3, 1



میانگین ارتفاع درخت های ممکن

حداکثر ارتفاع: $n - 1$

حداقل ارتفاع: $\log n$

$$\sigma_1 \rightarrow h_1$$

$$\sigma_2 \rightarrow h_2$$

...

$$\sigma_{n!} \rightarrow h_{n!}$$

$$x_n = \frac{1}{n!} \sum_{i=1}^{n!} h_i = O(\log n)$$

میانگین ارتفاع؟



درخت ها

درخت عبارت



عبارت میانوندی

- عبارت میانوندی

$$a + (b * c) / d - e$$

- اولویت عملگرها:

- توان، ضرب و تقسیم، جمع و تفریق

- پرانتز گذاری برای رفع ابهام

$$((a + ((b * c) / d)) - e)$$



تعریف بازگشتی عبارت میانوندی

$$E \rightarrow operand$$

$$E \rightarrow (E \alpha E)$$

$$\alpha: + \mid * \mid - \mid \% \mid / \mid \% \mid ^, \dots$$

$$E \rightarrow (\beta E)$$

$$\beta : \sim \mid \sin \mid \cos \mid , \dots$$

$$((a + ((b * c) / d)) - e)$$

مثال



تعریف بازگشتی عبارت پسوندی

$$E \rightarrow operand$$

$$E \rightarrow E E \alpha$$

$$\alpha: + \mid * \mid - \mid \% \mid / \mid \% \mid ^, \dots$$

$$E \rightarrow E \beta$$

$$\beta : \sim \mid \sin \mid \cos \mid , \dots$$

$$((a + ((b * c)/d)) - e) \xrightarrow{\text{تبدیل به پسوندی}} abc * d/+e-$$



تعریف بازگشتی عبارت پیشوندی

$$E \rightarrow operand$$

$$E \rightarrow \alpha E E$$

$$\alpha: + \mid * \mid - \mid \% \mid / \mid \% \mid ^, \dots$$

$$E \rightarrow \beta E$$

$$\beta : \sim \mid \sin \mid \cos \mid , \dots$$

$$((a + ((b * c)/d)) - e) \xrightarrow{\text{تبدیل به پیشوندی}} - + a / * b c d e$$



عبارت های پیشوندی و پسوندی

مزیت نسبت به میانوندی:

عدم وجود ابهام بدون استفاده از پرانتز



عبارت های پیشوندی و پسوندی

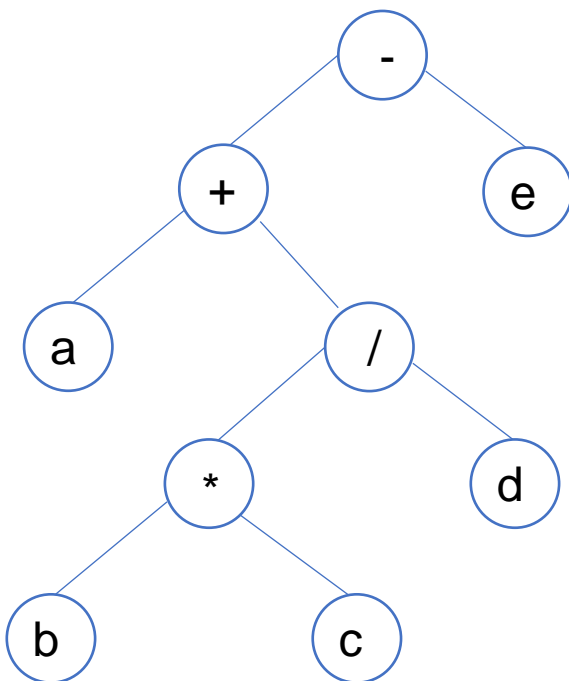
روش تبدیل میانوندی به پیشوندی و پسوندی:

ساخت درخت عبارت و پیمایش **postorder** یا **preorder** آن

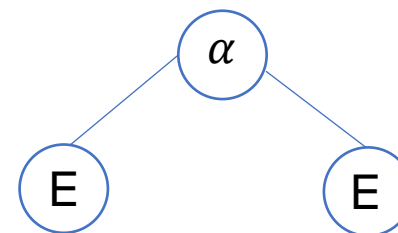


درخت عبارت

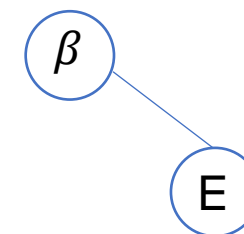
$((a + ((b * c)/d)) - e)$



$$E \rightarrow (E \alpha E)$$



$$E \rightarrow (\beta E)$$

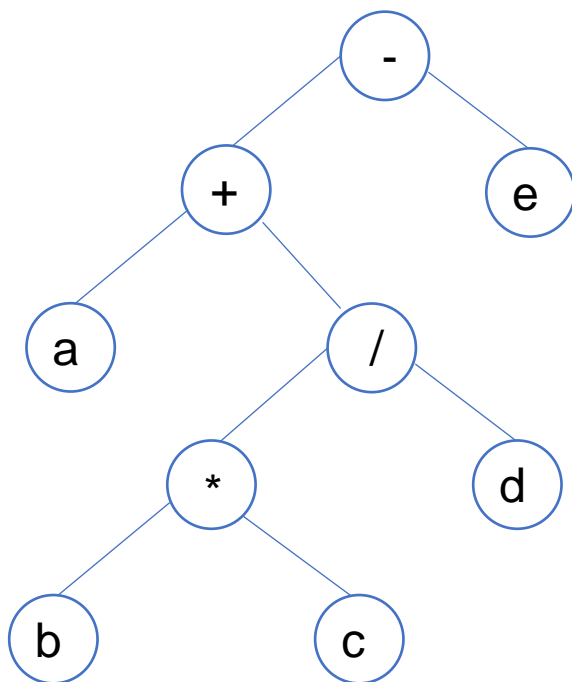


operand





کاربرد درخت عبارت



preorder tree walk

inorder tree walk

postorder tree walk

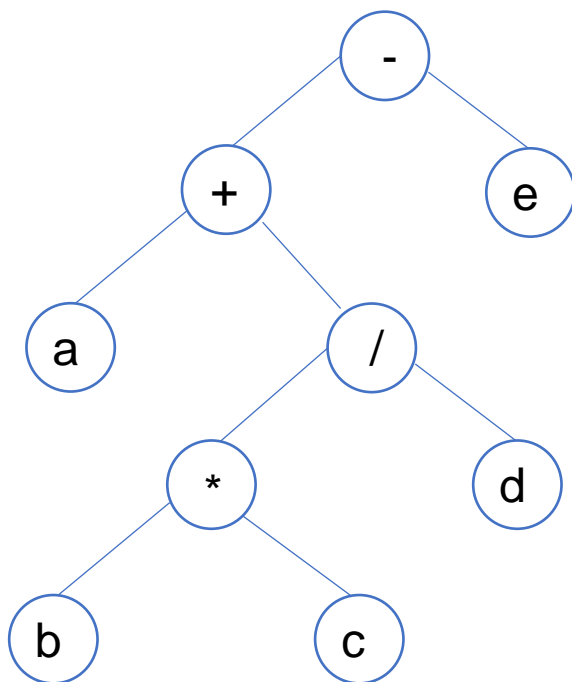
نمایش پیشوندی

نمایش میانوندی

نمایش پسوندی



Inorder tree walk



INORDER-TREE-WALK(x)

```
1  if  $x \neq \text{NIL}$ 
2      INORDER-TREE-WALK( $x.\text{left}$ )
3      print  $x.\text{key}$ 
4      INORDER-TREE-WALK( $x.\text{right}$ )
```



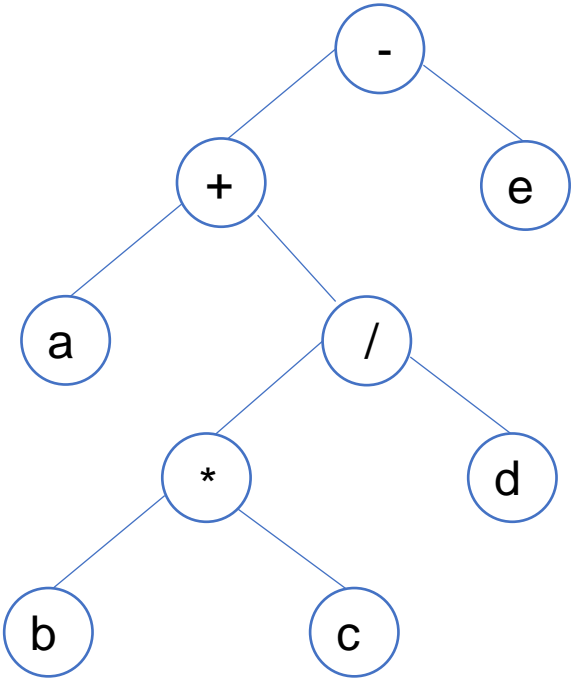
الگوریتم تبدیل عبارت میانوندی کامل به درخت عبارت

• بازگشتی

شمردن پرانتزها

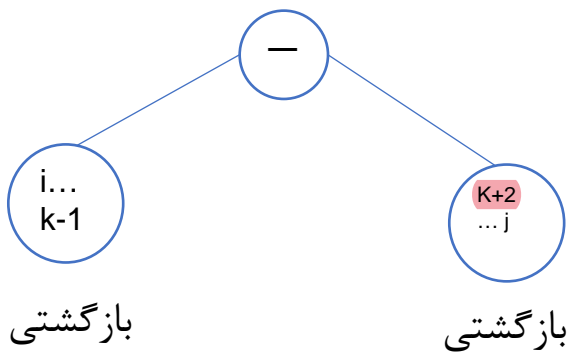
$(a + ((b * c) / d)) - e$

1 2 3 2 1 0 k



1	i		j	n
---	---	--	---	---

infix-to-tree (i, j)

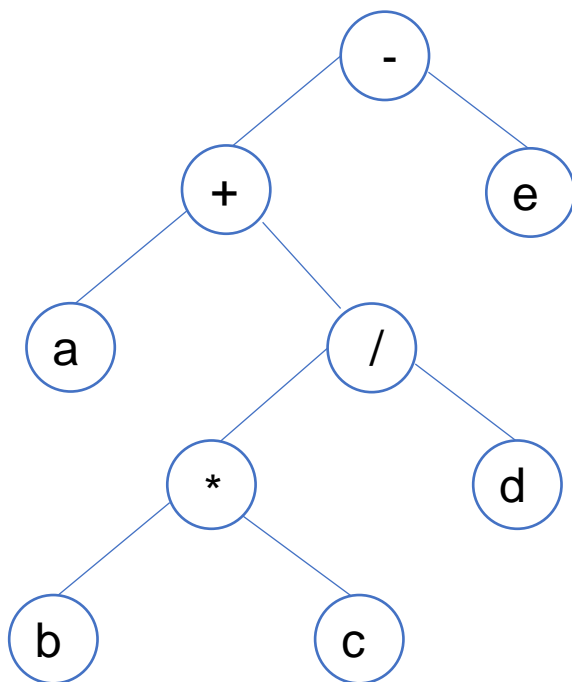


بدترین حالت $((((a + b) + c) + d) + e)$ \longrightarrow $\theta(n^2)$



الگوریتم تبدیل عبارت میانوندی کامل به درخت عبارت

$((a + ((b * c)/d)) - e)$



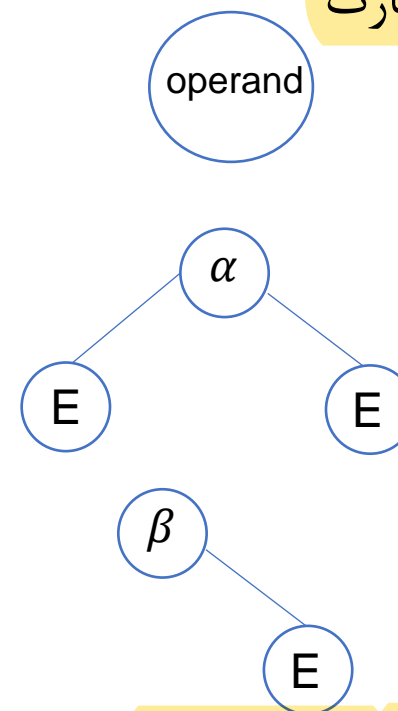
$E \rightarrow operand$

$E \rightarrow (E \alpha E)$

$E \rightarrow (\beta E)$

$\theta(n)$

• (: شروع یک عبارت



برگشت به بالا : (یا operand



الگوریتم تبدیل عبارت میانوندی به عبارت پسوندی



Infix to Postfix

Infix Expression: $A + (B * C - (D / E ^ F) * G) * H$, where $^$ is an exponential operator.

عملگر با اولویت پایین تر یا مساوی نمی تواند روی عملگر اولویت بالا در پشته قرار گیرد.



Symbol	Scanned	STACK	Postfix Expression	Description
1.		(Start
2.	A	(A		
3.	+	(+		
4.	((+ (
5.	B	(+ (B		
6.	*	(+ * AB		
7.	C	(+ * ABC		
8.	-	(+ - ABC*		'*' is at higher precedence than '-'
9.	((+ - (ABC*		
10.	D	(+ - (ABC*D		
11.	/	(+ - / ABC*D		
12.	E	(+ - / ABC*DE		
13.	^	(+ - / ^ ABC*DE		
14.	F	(+ - / ^ ABC*DEF		
15.)	(+ - ABC*DEF^/		Pop from top on Stack, that's why '^' Come first
16.	*	(+ * ABC*DEF^/		
17.	G	(+ * ABC*DEF^/G		
18.)	(+ ABC*DEF^/G*-		Pop from top on Stack, that's why '^' Come first
19.	*	(+ * ABC*DEF^/G*-		
20.	H	(+ * ABC*DEF^/G*-H		
21.)	Empty	ABC*DEF^/G*-H*+	END



Rules

- Push "(" onto Stack, and add ")" to the end of X.
- Scan X from left to right and repeat Step 3 to 6 for each element of X until the Stack is empty.
- If an operand is encountered, add it to Y.
- If a left parenthesis is encountered, push it onto Stack.
- If an operator is encountered, then:
 - Repeatedly pop from Stack and add to Y each operator (on the top of Stack) which has the same precedence as or higher precedence than operator.
 - Add operator to Stack.
 - End of If
- If a right parenthesis is encountered, then:
 - Repeatedly pop from Stack and add to Y each operator (on the top of Stack) until a left parenthesis is encountered.
 - Remove the left Parenthesis.
 - End of If
 - End of If
- END.



Infix to Postfix Function

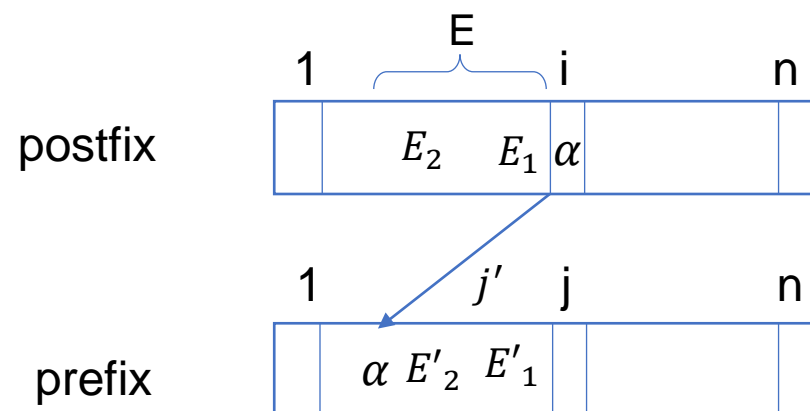
```
void Postfix(Expression e)
// Output the postfix from of the infix expression e. NextToken
// is as in function Eval (Program 3.18). It is assumed that
// the last token in e is '}'. Also, '}' is used at the bottom of the stack
Stack<Token> stack; // initialize stack
stack.Push('}');
for (Token x = NextToken(e); x != '}' ; x = NextToken(e))
    if (x is an operand) cout << x;
    else if (x == '}')
        // unstack until '{'
        for (; stack.Top() != '{'; stack.Pop())
            cout << stack.Top();
        stack.Pop(); // unstack '{'
    else { // x is an operator
        for (; isp(stack.Top()) <= icp(x); stack.Pop())
            cout << stack.Top();
        stack.Push(x);
    }
// end of expression; empty the stack
for (; !stack.IsEmpty(); cout << stack.Top(), stack.Pop());
cout << endl;
```



الگوریتم تبدیل عبارت پسوندی به عبارت پیشوندی

• بازگشتی

$$ab + c *$$



operator = α



الگوریتم تبدیل عبارت پسوندی به عبارت پیشوندی

• بازگشتی

$$ab + c *$$

postfix

a	b	+	c	*
---	---	---	---	---

operator = *

prefix

*	+	a	b	c
---	---	---	---	---

operator = +