

## 4. 栈与队列

中缀表达式求值

构思

邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

## 优先级

❖ 难点：如何高效地找到可优先计算的 $S_0$ （亦即，其对应的运算符）？

❖ 与括号匹配迭代版类似，但亦不尽相同

- 不能简单地按“左先右后”次序处理各运算符
- 此时，需要考虑更多因素...

❖ （约定俗成的）优先级： $1 + 2 * 3 ^ 4 !$

可强行改变次序的括号： $(( ( 1 + 2 ) * 3 ) ^ 4 ) !$

## 延迟缓冲

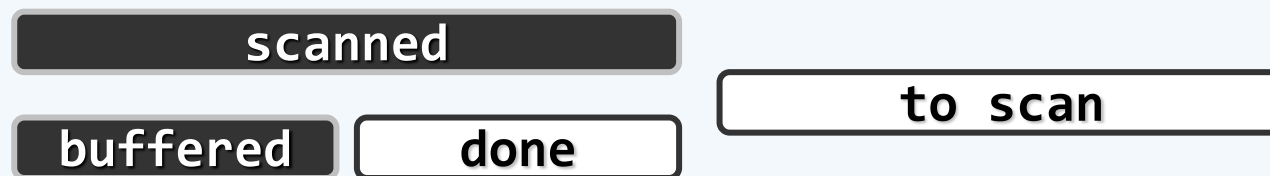
❖ 仅根据表达式的前缀，不足以确定各运算符的计算次序

只有在获得足够的后续信息之后，才能确定其中哪些运算符可以执行

❖ 体现在求值算法的流程上

为处理某一前缀，必须提前预读并分析更长的前缀

❖ 为此，需借助某种支持延迟缓冲的机制...



## 求值算法 = 栈 + 线性扫描

- ❖ 自左向右扫描表达式，用栈记录已扫描的部分（含已执行运算的结果）  
在每一字符处

while ( 栈的顶部存在可优先计算的子表达式 )

//如何判断？

该子表达式退栈；计算其数值；计算结果进栈

当前字符进栈，转入下一字符

- ❖ 只要语法正确，则栈内最终应只剩一个元素

//即表达式对应的数值

4	+	2	×	3		-	1	0	/	5		\0
				3						5		
			×	×					/	/		
		2	2	2	6		1	10	10	10	2	
	+	+	+	+	+	-	-	-	-	-	-	
4	4	4	4	4	4	10	10	10	10	10	10	8