



数据结构与算法 (Python版)

表达式转换 (下)

陈斌 北京大学 gischen@pku.edu.cn

通用的中缀转后缀算法

- ❖ 我们来讨论下通用的中缀转后缀算法
- ❖ 首先我们来看中缀表达式 $A + B * C$ ，其对应的后缀表达式是 $ABC * +$
操作数 ABC 的顺序没有改变。
操作符的出现顺序，在后缀表达式中反转了
由于 $*$ 的优先级比 $+$ 高，所以后缀表达式中操作符的出现顺序与运算次序一致。

通用的中缀转后缀算法

❖ 在中缀表达式转换为后缀形式的处理过程中，操作符比操作数要晚输出

所以在扫描到对应的第二个操作数之前，需要把操作符先保存起来

❖ 而这些暂存的操作符，由于优先级的规则，还有可能要**反转**次序输出。

在 $A+B*C$ 中， $+$ 虽然先出现，但优先级比后面这个 $*$ 要低，所以它要等 $*$ 处理完后，才能再处理。

❖ 这种**反转**特性，使得我们考虑用**栈**来保存暂时**未处理的操作符**

通用的中缀转后缀算法

❖ 再看看 $(A + B) * C$ ，对应的后缀形式是 $AB + C *$

这里+的输出比*要早，主要是因为括号使得+的优先级提升，高于括号之外的*

❖ 回顾上节的“**全括号**”表达式，后缀表达式中操作符应该出现在左括号对应的右括号位置

所以遇到**左括号**，要标记下，其后出现的操作符**优先级提升**了，一旦扫描到对应的右括号，就可以马上输出这个操作符

通用的中缀转后缀算法

- ❖ 总结下，在从左到右扫描逐个字符扫描中缀表达式过程中，采用一个**栈**来暂存未处理的操作符
- ❖ 这样，**栈顶**的操作符就是**最近**暂存进去的，当遇到一个新的操作符，就需要跟栈顶的操作符比较下优先级，再行处理。

通用的中缀转后缀算法：流程

- ❖ 后面的算法描述中，约定中缀表达式是由空格隔开的一系列单词 (token) 构成，
操作符单词包括 $*/+-()$
而操作数单词则是单字母标识符 $A、B、C$ 等。
- ❖ 首先，创建空栈 `opstack` 用于暂存操作符，
空表 `postfixList` 用于保存后缀表达式
- ❖ 将中缀表达式转换为单词 (token) 列表

$A+B*C$ =split=> `['A', '+', 'B', '*', 'C']`

通用的中缀转后缀算法：流程

❖ 从左到右扫描中缀表达式单词列表

如果单词是操作数，则直接添加到后缀表达式列表的末尾

如果单词是左括号“(”，则压入opstack栈顶

如果单词是右括号)”，则反复弹出opstack栈顶操作符，加入到输出列表末尾，直到碰到左括号

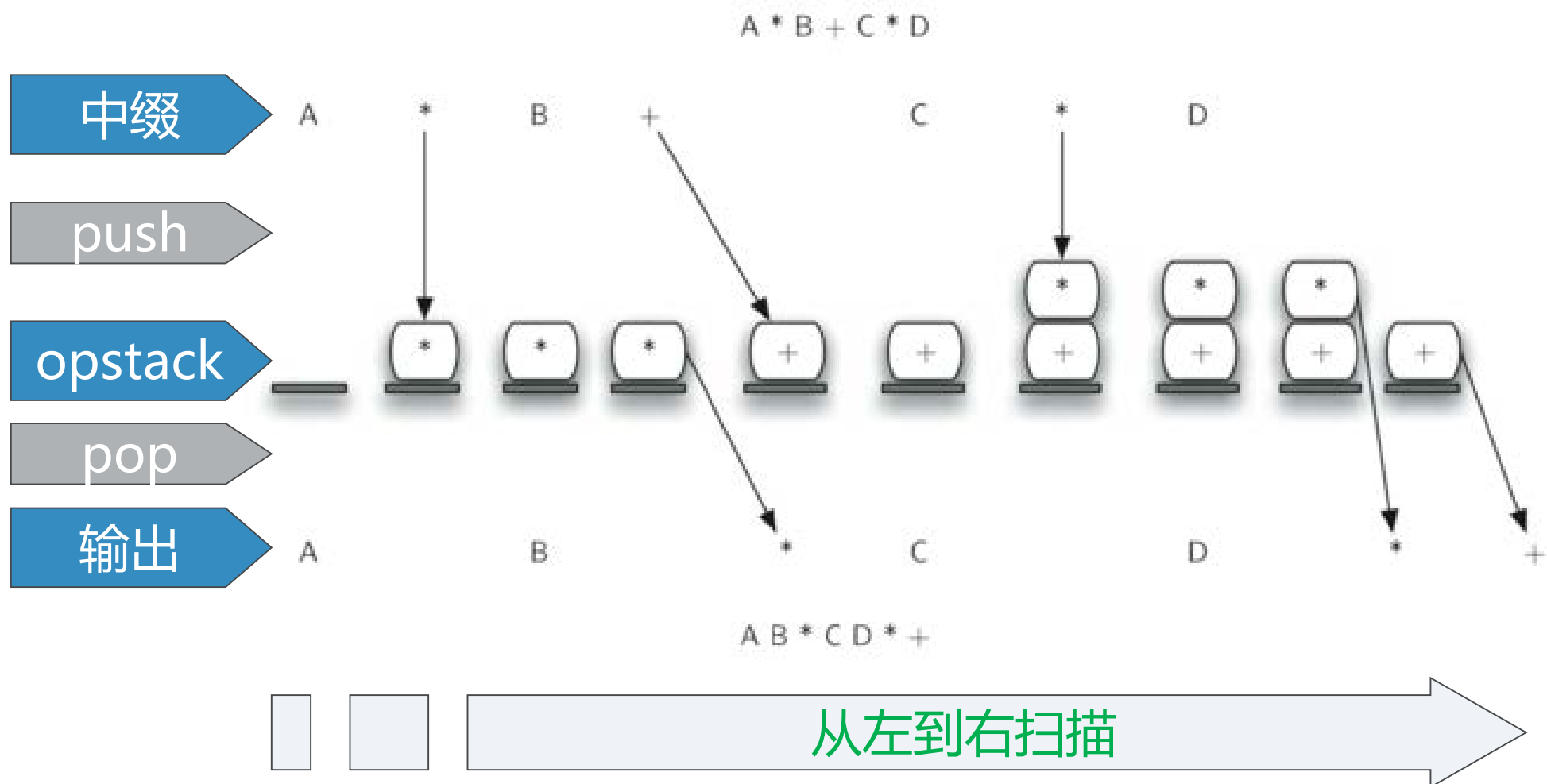
如果单词是操作符“*/+-”，则压入opstack栈顶

- 但在压入之前，要比较其与栈顶操作符的优先级
- 如果栈顶的高于或等于它，就要反复弹出栈顶操作符，加入到输出列表末尾
- 直到栈顶的操作符优先级低于它

通用的中缀转后缀算法：流程

- ❖ 中缀表达式单词列表扫描结束后，把opstack栈中的所有剩余操作符**依次弹出**，添加到输出列表**末尾**
- ❖ 把输出列表再用join方法合并成后缀表达式字符串，算法结束。

通用的中缀转后缀算法：实例



代码

```
from pythonds.basic.stack import Stack
```

```
def infixToPostfix(infixexpr):
```

```
    prec = {}
    prec["*"] = 3
    prec["/"] = 3
    prec["+"] = 2
    prec["-"] = 2
    prec["("] = 1
```

记录操作符优先级

```
    opStack = Stack()
    postfixList = []
    tokenList = infixexpr.split()
```

解析表达式到单词列表

操作数

(

)

操作符

```

    for token in tokenList:
        if token in "ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ" or token in "0123456789":
            postfixList.append(token)
        elif token == '(':
            opStack.push(token)
        elif token == ')':
            topToken = opStack.pop()
            while topToken != '(':
                postfixList.append(topToken)
                topToken = opStack.pop()
            else:
                while (not opStack.isEmpty()) and \
                    (prec[opStack.peek()] >= prec[token]):
                    postfixList.append(opStack.pop())
                opStack.push(token)

```

操作符

```

    while not opStack.isEmpty():
        postfixList.append(opStack.pop())
    return " ".join(postfixList)

```

合成后缀表达式字符串

通用的中缀转后缀算法

