

浙江大学实验报告

专业：计算机科学与技术

姓名：蔡雨谦

学号：3210102466

日期：2022.05.04

课程名称：C 程序设计专题 指导老师：翁恺 成绩：

实验名称：作业 3：表达式计算

一、实验题目要求

Write a program that reads an expression in a line as input and prints out the result. Only integers and operators below are allowed in the expression:

+ - * / % ()

二、实验思路 and 过程描述

一个表达式可由符号划分成若干表达式，因此考虑可以由递归实现。首先在全局范围定义一个字符串，整个字符串的内容自始至终不发生变化，以子字符串的长度和每个字符的位置（下标）为突破口。

1、base case: 表达式最终会划分为若干无符号的数字串，base case 就是将这些数字串转换成对应的数并返回。

实现方式：定义一个函数 `num(int left, int right)`，参数为数字串的两端的下标。从最左端开始，每次取一位数，乘以 10 后再加上后一位数，依此遍历整个数字串，返回总和。

2、定义递归函数: `double part(int l, int r)`，参数为字符串两端的下标。

实现方式：

(1) 记录符号位置

初始化符号的位置：`add=0`（和‘+’同级的符号），`mul=0`（和‘*’同级的符号），`mns=-1`（负号）。括号的状态：`par=0`（数值表示左括号与右括号数量的差值）。

`i` 从 1 开始遍历字符串，遇见‘(’ `par++`，遇见‘)’ `par--`。遇见‘+’ `add=i`；遇见‘*’ ‘/’ ‘%’ `mul=i`；遇见‘-’时判断前一位是否为（，*，/，%，+或-，若是则 `add=i`，反之 `mns=i`。

这一步记录了各优先级最后一个符号的位置。

然后判断是否为 base case: `if(!par&&!add&&!mul)`

(2)若是 base case，判断是否有负号或括号，有负号就返回：`-part(l+1,r)`，无负号且有括号就返回：`part(l+1,r-1)`，无负号无括号就返回 `num(l,r)`。

(3) 若非 basecase, 先判断 add 是否存在, 存在则返回 $\text{part}(l, \text{add}-1) + \text{part}(\text{add}+1, r)$ 。
再判断 mul 是否存在, 存在则返回 $\text{part}(l, \text{mul}-1) * \text{part}(\text{mul}+1, r)$, 或 $(\text{int})\text{part}(l, \text{mul}-1) \% (\text{int})\text{part}(\text{mul}+1, r)$ 。

至此递归函数得以实现

```
3、int main()
{
    gets(n);
    printf("%d", (int)part(0, strlen(n)-1));
    return 0;
}
```

三、实验代码解释

1、

```
double part(int l, int r)
{
    int par = 0, add = 0, mul = 0, mns = -1;
    for(int i = l; i <= r; i++)
    {
        if(n[i] == '(') par++;
        else if(n[i] == ')') par--;
        else if(!par)
        {
            if(n[i] == '+') add=i;
            else if(n[i] == '*' || n[i] == '/' || n[i] == '%') mul=i;
            else if(n[i] == '-')
            {
                if(i==0) mns=i;
                else if(n[i-1] == '(' || n[i-1] == '*' || n[i-1] == '/' || n[i-1] == '%' || n[i-1] == '+') mns=i;
                else add=i;
            }
        }
    }
}
```

如图是用于记录符号位置的代码。

(1) 当 par 不为 0 时, 表示当前处理位置在括号内部, 此时不记录运算符号, 将括号内容当作整体处理。进括号时 par 为正, 出括号时 par 变为 0, 表示一对括号处理结束, 开始记录运算符号。

(2) $n[i] = '-'$ 时, 若 $i==0$, 或前一位是非 '(' 的符号, 说明此时 '-' 为负号, $mns=i$ 。否则 '-' 为减号, $add=i$ 。

2、

```
if(add)
{
    if(n[add] == '+')return part(l, add-1) + part(add+1, r);
    else if(n[add]=='-')return part(l, add-1) - part(add+1, r);
}
if(mul)
{
    if(n[mul] == '*')return part(l, mul-1) * part(mul+1, r);
    else if(n[mul]=='/') return part(l, mul-1) / part(mul+1, r);
    else if(n[mul]=='%')return (int)part(l, mul-1) % (int)part(mul+1, r);
}
```

(1) add 放在 mul 前判断的原因：划分后的表达式首先分别计算，表达式之间的连接符号后计算，所以应从优先级低的符号处划分。

(2) %只能用于整型数的计算，所以计算前先改变类型。

四、实验心得与体会

1、num 函数和 part 函数若定为 int 类型，则计算过程中误差过大，所以采用 double 类型，最后输出的时候转为 int 类型。

2、为防止括号内的内容被拆散，在记录符号位置时，对括号内的符号不予记录。

3、负号可以位于字符串起始端，所以 mns 初始化时不能为 0。

4、负号和减号的差别可通过前一位是不是某些特定符号来判断。