Project1:Simple Calculator

Name: 周益贤(Zhou Yixian)

SID: 12211825

Part1 项目分析

功能实现

项目要求实现一个支持两数字四则运算的简易计算器,有标准输入和命令行参数输入两种模式。

本项目的基础功能:

- 1. 支持高精度及大范围数字的四则运算。
- 2. 支持错误计算处理。

在此基础上,本项目还实现了以下功能:

- 1. 更加全面的错误处理: NaN, Inf 的处理, 表达式错误位置的分析等。
- 2. 支持含括号、比较运算在内的多元复合运算。
- 3. 支持无空格分隔的表达式,由计算器自行分词。
- 4. 支持变量定义、赋值参与运算。
- 5. 支持预定义的函数调用。

详细的功能介绍在 Part3.

实现思路

0. 妙妙工具

为了实现程序中频繁使用的变长数组、栈等数据结构,该项目先实现了一个泛型 vector,使用 void* + size 适应不同类型,记录复制函数和析构函数以确保保存的对象被正确释放。当然由于没有真正意义的泛型,只能从中读出 void* 指针,或直接将对应值拷贝到指定对象中,而不能返回实际对象。

同时也封装了 vector 的一个 char 类型的特化用作 string.

事实上用const char*也完全可以,不过我对这方面的函数确实不熟悉,所以多造了一些轮了

1. 高精度运算

由于不确定动态整数位的定点数和浮点数哪个效果更好,两个版本我都实现了一次,最后根据表现,还是选择了浮点数。

本次最终提交的项目实现的为浮点数,由符号位,指数位,有效数字位构成,支持至多 10^5 位有效数字,指数至多 10^8 ,即绝对值超过 10^{10^8} 的值会被认为是 \inf ,小于 10^{-10^8} 则会变为数值 0. 可以通过函数设置有效位数,输出精度,以及比较的精度。

。 加减法:

对齐指数位后模拟竖式加减法即可。

为了减少不必要的拷贝,代码中实际是直接计算偏移,而不是位移对齐。

朴素 $O(n^2)$ 乘法,为了减少取模先一次性算出每一位的值再一次性计算进位,实际表现还算可以接受。

为了避免小数字被过多的有效位数拖累, 会预处理跳过零位。

○ 除法:

试除法。每次尝试减去一次除数, 若成功则给对应位加一。

。 乘方:

好吧,项目里其实没有这个部分,因为我在最后几天感冒倒下了。

所以这方面的思考并没有变成代码。

考虑使用 \exp 和 \ln 间接计算乘方: $a^b = \exp(b \ln a)$

 $\ln(a\cdot 10^b)=b\ln 10+\ln a$,对浮点数,a<1 天然成立,可以一定程度上加快收敛。

• 比较:

将两数做差,若结果绝对值小于 eps 则认为相等,否则直接根据做差结果符号判断。

略去了复杂但没什么技术含量的 inf 和 NaN 处理。

2. 表达式计算

这部分并没有采用大家喜闻乐见的后缀表达式,因为很多混乱的表达式都可以被正常地转换为后缀 表达式,即使真的发现的错误也很难分析出这部分在原式中是什么错误。

为了更好地分析错误表达式,这次使用了递归计算的方法。

具体方法为: 预先匹配括号, 若括号包含整个算式,则去除该括号, 否则跳过所有括号选择优先级最低的一个运算符,根据其操作数多少递归计算剩余表达式。括号本身作为运算符,也解决了函数调用的问题。

为了保证函数参数顺序出栈,需将其倒序入栈,因而参数列表中的表达式为倒序计算的。事实上该顺序是不保证的,不应期待参数的求值有固定顺序。

为了更好地表示运算符结合性的问题,当运算符位于左侧和右侧时,为它分配不同的优先级,这不仅可以轻易解决左结合与右结合的区别,也保证了整个表达式有唯一的优先级最低的运算符。

3. 变量

变量本身没有类型,它的类型由它保存的值决定。所有变量被保存在全局变量栈中,实际是 O(n) 查找的。每个变量名在运算时会被翻译为对应引用,若为允许定义(如等号左侧)的语境,则会试图创建为定义的变量,否则不允许使用未定义的变量。引用在需求数值的语境会被解引用为数值,否则保持为引用(如自增号附近)。

4. 错误处理

在单函数中,使用 goto 跳转到异常处理模块。

在递归函数中,难以跳回到指定位置,故使用 longjmp 直接重置栈空间。为了避免局部变量无法释放,该策略仅限求值函数中使用,此函数中间变量均保存在全局操作数栈中,清空栈即可释放空间。

错误处理分为四个阶段:

- o 分词阶段:遇到不合法的 token,如不合法数字、变量名、未知符号时直接结束并返回错误。
- 。 预处理阶段: 求值前会预先检查括号匹配情况。
- 求值阶段: 递归计算遇到不可计算的部分使用 longimp 结束计算。
- 。 运算阶段: 运算时出现的错误 (除零等) 直接设置 NaN 等错误符号, 不中断求值进程。

异常不会撤回表达式已经进行的部分。

Part2 Code

1.vector

该部分定义了 vector 及其相关函数。

仅展示一个函数以示例用法。

```
typedef void *ObjectPtr;
typedef void (*Destructor)(ObjectPtr);
typedef void (*CopyConstructor)(ObjectPtr, ObjectPtr, size_t);

typedef struct{

   ObjectPtr data;
   size_t width;

   int size;
   size_t capacity;

   Destructor destroy;
   CopyConstructor copy;

}Vector;

ObjectPtr get_addr(Vector vec, int idx){
   return (char *)vec.data + vec.width * idx;
}
```

每当实际容量达到预分配空间时, 重新分配二倍的空间。

```
void vec_recapacity(VectorPtr vec, size_t new_size){
    size_t new_capacity = vec->capacity;

while (new_capacity < new_size)
    new_capacity *= 2;

if(new_capacity != vec->capacity){
    vec->capacity = new_capacity;
    vec->data = realloc(vec->data,new_capacity * vec->width);
}
```

为了便于遍历,这部分封装了 FOR_EACH 宏,可以用指针遍历 vector 的每一个元素,需要与 END_FOR 成对使用。

```
#define FOR_RANGE(type, name, vec, 1, r)\
    do{\
        type *name;\
        for(int __i = (1); __i < (r); ++__i){\
            name = (type *)get_addr(vec, __i);

#define FOR_EACH(type, name, vec) FOR_RANGE(type, name, vec, 0, vec.size)

#define END_FOR() }}while(0)

#define CUR_IDX __i</pre>
```

string 仅为少量封装,不做赘述。

2.Number

该部分定义了高精度类及计算、比较等方法。

NumFlag 表示数字的符号或异常属性,除 NaN 外均可直接进行比较(-INF < NEG < POS < INF)数字记录有效位数是为了在默认有效位数发生变化时及时扩展。

```
enum _numFlag{
    NUM_NINF = -2 ,NUM_NEG = -1, NUM_NAN, NUM_POS = 1, NUM_PINF
};
typedef enum _numFlag NumFlag;

typedef struct{
    char *digits;
    int place;
    int exp;
    int sign;
}Number;
typedef Number *NumberPtr;
```

加减法:

加法与减法会首先处理 inf 和 NaN,然后根据符号选择对应的无符号加减法,最后判断结果超限情况。

```
Number num_add(NumberPtr num1, NumberPtr num2){
    Number res;
    if(num_is_nan(num1) || num_is_nan(num2))
        return create_num_of_flag(NUM_NAN);
    if(num_is_inf(num1) || num_is_inf(num2)){
        if(num1->sign == num2->sign)
            return create_num_of_flag(num1->sign);
        else return create_num_of_flag(NUM_NAN);
    }
    num_adjust(num1);
    num_adjust(num2);
    if(num1->sign == num2->sign)
        res = num_add_u(num1, num2);
    else res = num_sub_u(num1, num2);
    res.sign *= num1->sign;
    num_check(&res);
```

```
return res;
}
```

无符号加减法实现类似,这里仅展示减法。如果要硬性对齐操作数指数位,就免不了要先复制再位移,这里通过预先计算偏移避免了这一点。发生截断时会对末尾进行四舍五入,然后逐位模拟竖式减法。

```
Number num_sub_u(NumberPtr num1, NumberPtr num2){
    Number res = create_num();
    int cmp = num_cmp_u(num1, num2);
    if(cmp == 0)
        return res;
    if(cmp < 0){
        swap_numptr(&num1, &num2);
        res.sign = -1;
    res.exp = num1->exp;
    int borrow = 0, delta = num1->exp - num2->exp, place = num1->place;
    //rounding correction
    if(delta > 0 && delta <= place)</pre>
        borrow = num2->digits[place - delta] < 5 ? 0 : 1;</pre>
    for(int i = place - 1; i >= 0; --i){
        res.digits[i] = num1->digits[i] - borrow;
        if(i >= delta)
            res.digits[i] -= num2->digits[i - delta];
        if(res.digits[i] < 0){</pre>
            res.digits[i] += 10;
            borrow = 1;
        }else{
            borrow = 0;
        }
    num_rm_leading_zeros(&res);
    return res;
}
```

乘法:

乘法会预处理出操作数非零位的位置,然后用朴素乘法计算出每一位的值。为了避免取模的性能开销,这里先用 int 存储了每一位不取模的结果,最后一次性处理进位。

```
Number num_mul(NumberPtr num1, NumberPtr num2){
   Number res = create_num();

if(num_is_nan(num1) || num_is_nan(num2))
   return create_num_of_flag(NUM_NAN);

if(num_is_inf(num1) || num_is_inf(num2)){
   if(num_is_zero(num1) || num_is_zero(num2))
      return create_num_of_flag(NUM_NAN);
   if(num1->sign != num2->sign)
      return create_num_of_flag(NUM_NINF);
   else return create_num_of_flag(NUM_PINF);
}
```

```
num_adjust(num1);
    num_adjust(num2);
    int place = get_dec_place();
    res.sign = num1->sign * num2->sign;
    res.exp += num1->exp + num2->exp;
    int *digits = calloc(place * 2, sizeof(int));
    Vector idx = create_vec_default(sizeof(int));
    for(int j = 0; j < place; ++j)
        if(num2->digits[j] != 0)
            push_back(&idx, &j);
    for(int i = 0; i < place; i++)
        if(num1->digits[i] != 0)
            FOR_EACH(int, j, idx)
                digits[i + *j] += num1->digits[i] * num2->digits[*j];
            END_FOR();
    int carry = 0;
    for(int i = place * 2 - 1; i > place; i--)
        carry = (carry + digits[i]) / 10;
    //rounding correction
    carry += digits[place];
    carry = (carry / 10) + (carry % 10 >= 5);
    for(int i = place - 1; i >= 0; i--){
        carry += digits[i];
        res.digits[i] = carry % 10;
        carry /= 10;
    }
    while(carry > 0){
        num_rshift(&res, 1);
        res.digits[0] = carry % 10;
        res.exp++;
        carry /= 10;
    }
    destroy_vec(&idx);
    free(digits);
    num_check(&res);
    return res;
}
```

除法:

模拟竖式乘法,从高位到低位依次试图减去除数,成功则给结果当前位加一,否则跳到下一位。

```
Number num_div(NumberPtr num1, NumberPtr num2){
   Number res;
```

```
if(num_is_nan(num1) || num_is_nan(num2))
    return create_num_of_flag(NUM_NAN);
if(num_is_inf(num1) && num_is_inf(num2))
    return create_num_of_flag(NUM_NAN);
if(num_is_inf(num1))
    return create_num_of_flag(num2->sign * num1->sign);
if(num_is_inf(num2))
    return create_num();
if(num_is_zero(num2)){
    if(num_is_zero(num1))
        return create_num_of_flag(NUM_NAN);
    return create_num_of_flag(NUM_PINF * num1->sign);
}
num_adjust(num1);
num_adjust(num2);
int place = num1->place;
char *tmp = calloc(place * 2 + 1, sizeof(char));
char *digits = calloc(place + 1 , sizeof(char));
memcpy(tmp, num1->digits, place * sizeof(char));
res = create_num();
for(int i = 0; i \leftarrow place; i++){
    while(true){
        bool flag = true;
        for(int j = 0; j < place; <math>j++){
            if(tmp[i + j] != num2->digits[j]){
                flag = tmp[i + j] > num2->digits[j];
                break;
            }
        if(!flag)
            break;
        digits[i]++;
        for(int j = place - 1; j >= 0; --j){
            tmp[i + j] -= num2->digits[j];
            if(tmp[i + j] < 0){
                tmp[i + j] += 10;
                tmp[i + j - 1]--;
            }
        }
    }
    tmp[i + 1] += tmp[i] * 10;
}
if(digits[0] == 0){
    res.exp--;
    memcpy(res.digits, digits + 1, place * sizeof(char));
```

```
}else{
    memcpy(res.digits, digits, place * sizeof(char));
}

res.sign = num1->sign * num2->sign;
res.exp += num1->exp - num2->exp;
num_check(&res);
free(digits);
free(tmp);
return res;
}
```

比较:

做差后与零比较即可。

该函数并不判断 NaN,这部分处理封装在 num_1t 等比较函数中。

```
int num_cmp_eps(NumberPtr num1, NumberPtr num2){
    if(num_is_inf(num1) || num_is_inf(num2))
        return num1->sign - num2->sign;

Number delta = num_sub(num1, num2);
    int ret = num_cmp_zero(&delta);
    destroy_num(&delta);
    return ret;
}
```

取整较容易, 计算小数点位置, 将其后位置全部置零即可。

这部分也提供了字符串与高精度数的互相转换,以便输入输出。

3. value & variable

"值"由一个类型和一个值指针组成,类型将决定它如何解析值指针。变量本身不具有类型,可以保存任意 类型的值。

程序预定义的变量具有常量属性,只能由程序内部更新。

```
enum _varType{
    VAR_FUN, VAR_NUM, VAR_REF, VAR_BOOL, VAR_VOID, VAR_ERR, VAR_ANY
};

typedef enum _varType VarType;

typedef struct{
    VarType type;
    ObjectPtr value;
}value;

typedef Value *valuePtr;

typedef struct{
    Value value;
    String name;
    bool is_const;
```

```
}Variable;

typedef Variable *VarPtr;

typedef Value (*BuiltinFunc)(Vector, char*);
```

4. tokenizer

分词具体逻辑为:判断当前字符能否拼接到最后一个 token 中,即靠前串尽可能长的贪心策略。 过程较繁琐,这里只展示数字部分,其他部分都是简单的判断,不做说明。

```
if(number_flag == NUM_BEGIN){
    if(isdigit(c)){
        push_char(&token.cont, c);
    }else if(c == '.'){
        number_flag = NUM_DOT;
        push_char(&token.cont, c);
    }else if(c == 'e' || c == 'E'){
        number_flag = NUM_EXP;
        push_string(&token.cont, ".0E");
    }else{
        push_token(&res, &token, &number_flag);
        continue;
}else if(number_flag == NUM_DOT){
    if(isdigit(c)){
        push_char(&token.cont, c);
    }else if(c == 'e' || c == 'E'){
        number_flag = NUM_EXP;
        push_string(&token.cont, "OE");
    }else{
        push_token(&res, &token, &number_flag);
        continue;
}else if(number_flag == NUM_EXP){
    if(isdigit(c)){
        number_flag = NUM_FINISH;
        push_char(&token.cont, '+');
        push_char(&token.cont, c);
    }else if(c == '+' || c == '-'){
        number_flag = NUM_SIGN;
        push_char(&token.cont, c);
    }else{
        goto error; // incomplete number
}else if(number_flag == NUM_SIGN){
   if(isdigit(c)){
        number_flag = NUM_FINISH;
        push_char(&token.cont, c);
    }else{
        goto error; // incomplete number
}else if(number_flag == NUM_FINISH){
    if(isdigit(c)){
        push_char(&token.cont, c);
```

```
}else{
    push_token(&res, &token, &number_flag);
    continue;
}
```

它依据是否出现了小数点、是否出现指数符号 e/E,指数符号后是否有正负号将数字分为若干阶段,每一阶段的数字能接受不同的后继字符。

另外还需要处理两个信息。

处理1: 括号匹配

递归计算表达式需要预知每个括号的匹配位置。

遇到前括号将其入栈,遇到后括号取出栈顶作为匹配即可。

```
void match_barket(Vector tokens){
    Vector stk=create_vec_default(sizeof(int));
    FOR_EACH(Token, token, tokens)
        if(cont_eq(*token,"(")){
            push_back(&stk, &CUR_IDX);
        }else if(cont_eq(*token,")")){
            int top;
            if(stk.size == 0)
                goto error;
            pop_back(&stk, &top);
            TokenPtr left_bk = (TokenPtr) get_addr(tokens, top);
            left_bk->match_pos = CUR_IDX;
            token->match_pos = top;
        }
    END_FOR();
    if(stk.size > 0)
        goto error;
    destroy_vec(&stk);
    return;
error:
    destroy_vec(&stk);
    throw_exception(ERR_INVALID_EXPR, create_str("barket mismatch"));
}
```

处理2: 一元运算符检查

主要是为了区分正号和加法。逻辑为:前面有数字、后括号、自增自减(即能构成表达式得出结果),则判断为二元运算,否则认为是一元运算。

5. operators

这部分定义了有效运算符和它们的优先级。

运算符函数也定义在此处,操作符函数在 evaluator 中被链接到对应符号中,内建函数在 global_init 中被链接到对应变量。

```
Value opfunc_add(ValuePtr val1, ValuePtr val2, char* err);
Value opfunc_neg(ValuePtr val, char* err);
Value builtin_func_max(Vector args, char* err);
```

这里提供了一个二元运算符,一个一元运算符和一个函数的定义作为例子。

它们只需计算出结果或将异常信息写入err即可,不需关心表达式的情况。

6. evaluator

跳过括号,找到优先级最低的运算符,若为数字则压入栈中,若为变量则查找引用压栈,若为括号则试图调用函数,否则使用 SET_BIN_OP 链接到对应的函数。

非函数调用的括号并不会触发上述机制,因为这种括号一定在某一次递归中包括了整个表达式,而求值函数中会直接剥离这种括号。

```
bool sub_eval(VectorPtr token, int 1, int r, VarType expect_type){
    if(1 > r)
        return false:
   TokenPtr root = (TokenPtr)get_addr(*token, 1);
    if(root->match_pos == r){
        if(!sub\_eval(token, l + 1, r - 1, expect\_type))
            throw_exception(ERR_INVALID_EXPR,create_str("expect expression inside
'()'."));
       return true;
    }
    int p = 1;
    for(int i = 1; i <= r; ++i){
        TokenPtr cur = get_addr(*token, i);
        if(get_l_level(*root) > get_r_level(*cur)){
            root = cur;
            p = i;
        if(cur->match_pos != -1)
            i = cur->match_pos;
```

```
char err_info[50] = {""};
    if(root->type == TOKEN_NUMBER){
        if(p != 1){
            throw_exception(ERR_INVALID_EXPR, except_info(token, 1, r, "Too many
expression:"));
        value val = create_val(str_to_num(&root->cont));
        push_arg_num(&val);
        destroy_val(&val);
        return true;
    }
    if(root->type == TOKEN_NAME){
        if(p != 1){
            throw_exception(ERR_INVALID_EXPR, except_info(token, 1, r, "Too many
expression:"));
        }
        if(expect_type == VAR_REF){
            VarPtr v = lookup_var(root->cont);
            Value val = {VAR_REF, &v->value};
            push_arg(&val);
        }else if(expect_type == VAR_ANY){
             VarPtr v = lookup_var_notnull(root->cont);
            Value val = {VAR_REF, &v->value};
            push_arg(&val);
        }else{
            VarPtr v = lookup_var_notnull(root->cont);
            push_arg(&v->value);
        return true;
    }
    value val_1, val_r;
    SET_BIN_OP("+", VAR_NUM, VAR_NUM, opfunc_add);
    //省略其他操作符。
    if(cont_eq(*root,"(")){
        if(!sub_eval(token, l, p - 1, VAR_FUN))
            throw_exception(ERR_INVALID_EXPR, except_info(token, 1, r, "Expect
more operand in the expression: "));
        Vector args = args_eval(token, p + 1, root->match_pos - 1);
        Value func = pop_arg();
        Value ret = opfunc_call(&func, args, err_info);
        if(ret.type == VAR_ERR){
            destroy_val(&func);
            destroy_vec(&args);
            throw_exception(ERR_ARITHMETIC, except_info(token, 1, r, err_info));
        if(ret.type == VAR_VOID){
            if(expect_type != VAR_VOID)
                throw_exception(ERR_ARITHMETIC, except_info(token, 1, r, "This
function has no return value: "));
        }else{
```

```
push_arg(&ret);
}
destroy_val(&ret);
destroy_val(&func);
destroy_vec(&args);
return true;
}

throw_exception(ERR_INVALID_EXPR, except_info(token, 1, r,"Unknown operator:
"));
return false;
}
```

SET_BIN_OP 为设置二元操作符的宏,包括了子表达式求值、操作数出栈、链接运算符函数、异常处理、操作数析构等一系列流程,SET_UNARY_OP 同理。

```
#define SET_BIN_OP(sym, type_1, type_r, func)\
    do{\
        if(cont_eq(*root, sym)){\
            PREPARE_BIN_OP(type_1, type_r);\
            if(type_1 == VAR_NUM)\
                NUM_CHECK(val_1);\
            if(type_r == VAR_NUM) \setminus
                NUM_CHECK(val_r);\
            value ret = func(&val_1, &val_r, err_info);\
            if(ret.type == VAR_ERR || strlen(err_info) > 0){\
                PREPARE_BIN_END; \
                if(strlen(err_info) > 0 && ret.type == VAR_NUM)\
                    destroy_val(&ret);\
                throw_exception(ERR_ARITHMETIC, except_info(token, 1, r,
err_info));\
                return true;\
            }\
            push_arg(&ret);\
            destroy_val(&ret);\
            PREPARE_BIN_END; \
            return true;\
        }\
    }while(0)
```

7.context

全局信息保存在此处。

这部分也封装了简单的异常模块。

```
void throw_exception(ErrCode code, String desc){
    Exception e = {code, desc};
    push_back(&global.ex_info, &e);
    destroy_vec(&desc);
    longjmp(global.buf, code);
}
```

事实上只是对 longjmp 的包装,减少了局部变量析构不完全的风险。

预定义函数也在此处链接到对应名称:

```
void link_function(const char* name, BuiltinFunc func){
  builtin_create_var(name);
  Value func_val = create_val_func(func);
  builtin_set_var(name,&func_val);
}
```

8. input/main

这部分实现计算器的主体逻辑。

在循环开始处进行 setjump,每次抛出异常后会从此处返回错误码。

刷新全局信息,读取输入,分词,计算,输出结果即可。

```
void cmd_run(){
    while(1){
        String str;
        Vector tokens;
        bool init_flag = false;
        ErrCode err_code = setjmp(global.buf);
        if(err_code == NO_EXCEPTION){
            global_flash();
            printf(">>> ");
            str = get_line();
            char *ptr = str.data;
            tokens = tokenize(1, &ptr);
            if(tokens.size == 0){
                destroy_vec(&tokens);
                destroy_vec(&str);
                continue;
            }
            init_flag = true;
            evaluate(tokens);
        }
        //long jump will jump to here!
        print_result();
        destroy_vec(&str);
        if(init_flag)
            destroy_vec(&tokens);
    }
}
```

Part3 结果展示

命令行调用不能设置精度等参数,一次运行定义的变量也不会保留到下次,因此部分功能将不演示命令行调用。

特殊指令(如退出程序等)也由函数实现,参见"6.预定义变量"部分。

计算项目的正确性均已使用 python 验证。

0. 数字格式

支持定点数和科学计数两种形式,小数点前后为 0 则可省略,指数为正则正号也可省略。但一旦出现指数标志 (e/E) 则必须填写指数。

是的, 小数点前后全省略也不是不行。

```
>>> 114
114 = 114.0000000000000000
>>> 114.
114. = 114.000000000000000
>>> .14
.14 = 0.140000000000000
>>> .2e10
.2e10 = 20000000000.0000000000000000
>>> 1.e-10
1.e-10 = 0.00000000100000
>>> 1E+2
1E+2 = 100.0000000000000000
>>> .e
ERROR:
[INVALID TOKEN]: .e
>>> 1e
ERROR:
[INVALID TOKEN]: 1e
. = 0.000000000000000
```

1. 二元四则运算

```
>>> 114+514

114+514 = 628.00000

>>> 114-514

114-514 = -400.00000

>>> 114*514

114*514 = 58596.00000

>>> 114/514

114/514 = 0.22179
```

比较运算返回布尔值,可以隐式转换为数值1或0

```
>>> 1/3*3==1
1/3*3==1 = true
>>> 0.99999==1
0.99999==1 = false
```

命令行调用:

```
root@chtholly:~/cpp/proj1# ./calculator 114+514
114+514 = 628.000000
root@chtholly:~/cpp/proj1# ./calculator 114-514
114-514 = -400.0000000
root@chtholly:~/cpp/proj1# ./calculator 114*514
114*514 = 58596.000000
root@chtholly:~/cpp/proj1# ./calculator 114/514
114/514 = 0.221790
root@chtholly:~/cpp/proj1# ./calculator 114 / 514
114/514 = 0.221790
```

2. 混合表达式

命令行调用

```
root@chtholly:~/cpp/proj1# ./calculator '1-2-3-4+5/6/7/8'
1-2-3-4+5/6/7/8 = -7.985119047619048
root@chtholly:~/cpp/proj1# ./calculator '1<2<3'
1<2<3 = true</pre>
```

(事实上1<2<3并不是数学上的连续比较,只是true=1恰好小于3罢了)

3. 高精度计算

4. 函数调用

项目提供了 ceil, floor, round, max, min 等五个数学函数和打印函数 print。

命令行调用:

4. 变量定义及赋值、修改

等号具有特殊优先级:它对左侧有较高优先级(低于括号),对右侧有最低优先级。

给一个未定义的变量赋值会创建改变量,使用未定义的变量则会出错。

如 a=1+b=1+1 会被解释为 a=(1+(b=(1+1)))

```
>>> a=b=1
a=b=1 = 1.0000000000000000
>>> a++
a++ = 1.0000000000000000
>>> ++b
++b = 2.0000000000000000
>>> a
a = 2.0000000000000000
>>> b
b = 2.0000000000000000
>>> c=1+d=1+1
c=1+d=1+1 = 3.0000000000000000
>>> C
c = 3.000000000000000
>>> d
d = 2.000000000000000
```

变量本身没有类型,它可以保存任何值,比如函数。

```
>>> a=max
a=max = function
>>> a(1,2)
a(1, 2) = 2.0000000000000000
```

5. 变量的复合运算

变量可以像一般数值一样参与计算。

6. 预定义变量

计算器中预定义了一些数学函数, 在函数调用部分已经介绍。

除此以外还有一些功能函数:

 $set_{eps}(int eps)$ 可以设置比较精度为 10^{-eps} 。

set_prec(int prec) 设置输出小数位数 (科学计数下为有效数字的小数位数)

set_place(int place) 为设置实际存储的有效位数,会影响计算精度和效率。

 $set_fixflag(bool\ flag)$ 为设置输出是否使用定点表示,设为否则总采用科学计数,否则仅对 10^{5000} 以上的数使用科学计数。

```
>>> set_place(20)
>>> set_eps(5)
>>> 0.99999==1
0.999999==1 = false
>>> 0.999999==1
0.999999==1 = true
>>> set_fixflag(false)
>>> 1e200 * 1e200
1e200*1e200 = 1.0000000000000000e400
>>> set_prec(5)
>>> 1e200 * 1e200
1e200*1e200 = 1.00000e400
>>> set_fixflag(true)
>>> 14*15
14*15 = 210.00000
```

clear(void) 清空输出

exit(void) 退出程序

(clear 和 exit 大概没办法演示)

此外,变量 last 表示上一次运算的结果,初始为 0,运算无结果则不变,变量 true/false 为布尔值真/假。

7. 异常处理

数值异常:

与一般 inf 和 NaN 计算方法相同。

```
>>> nan=0/0
nan=0/0 = Not a Number
>>> inf=1/0
inf=1/0 = Infinity
>>> -1/0
-1/0 = -Infinity
>>> inf+inf
inf+inf = Infinity
>>> inf-inf
inf-inf = Not a Number
>>> inf*0
inf*0 = Not a Number
>>> inf*-inf
inf*-inf = -Infinity
>>> inf>1e200
inf>1e200 = true
>>> -1e200>-inf
-1e200>-inf = true
>>> nan==nan
nan==nan = false
>>> inf==inf
inf==inf = true
```

类型异常:

```
>>> min(min)
ERROR:
[ARITHMETIC ERROR]: argument should be number: 'min(min)'
>>> set_eps(1,2)
ERROR:
[ARITHMETIC ERROR]: expect exactly 1 argument: 'set_eps(1, 2)'
>>> set_fixflag(1)
ERROR:
[ARITHMETIC ERROR]: argument should be bool: 'set_fixflag(1)'
```

表达式错误:

```
>>> (114
ERROR:
[INVALID EXPRESSION]: barket mismatch
>>> ?
ERROR:
[INVALID TOKEN]: ?
>>> 1e
ERROR:
[INVALID TOKEN]: 1e
>>> print(1,,2)
ERROR:
[INVALID EXPRESSION]: expect expression in argument list: '1,, 2'
>>> 1++2
ERROR:
[INVALID EXPRESSION]: too many arguments for unary operator: '1++2'
>>> 1+print(1)
1.000000000000000
ERROR:
[ARITHMETIC ERROR]: This function has no return value: 'print(1)'
```

变量错误:

```
>>> z
ERROR:
[UNKNOW NAME]: variable 'z' is undefined
>>> last=1
ERROR:
[ARITHMETIC ERROR]: Can not modify a const variable in expression: 'last=1'
>>> 1=1
ERROR:
[ARITHMETIC ERROR]: Can not modify a rvalue in expression: '1=1'
```

Part4 疑难与解决

• 一元、二元、括号复合的运算,以及赋值号的特殊优先级难以处理。

当运算符位于左侧和右侧时,为它分配不同的优先级,只要优先级设置正确,选择优先级最低的运 算符总能获得正确结果。

• 内层发生异常时层层退出代码极其繁琐。

使用 goto 和 longjmp 一步到位,处理好局部变量的析构即可。

• 处理运算逻辑涉及大量重复代码。

使用宏定义封装,每次添加运算符只需要将符号链接到处理函数即可。

• 命令行参数调用时,单独的乘号以及一些其他特殊符号会被翻译为通配符。

这个真没办法,请您输入复杂命令行参数时用引号包括表达式。

• 迭代器失效。

是的,既然是vector,就免不了遇到这个问题。这个问题主要来自于代码中变量引用的实现,它直接保存 global.var_table 中的地址,这显然是十分危险的。如果一次性定义多个变量,恰好在某一个表达式计算到一半时这个 vector 重新分配空间,则之前的引用会失效。

解决方案是简单的,改为保存下标而非地址即可。

Part5 总结与感想

很早就开始,很晚才结束,经过两次重构,总算还是在ddl之前端了上来。

其实还有很多想写:控制语句、更复杂的数学函数...... 但是这个单文件项目已经2400+行了,身体也不是 很能撑住,就这样打住吧。

写 proj 是个奇妙的过程,每天都会有新的奇思妙想蹦出来,项目永远有优化不完的地方,这个项目的大小也一路飙升,逐渐刹不住车。

本来以为 C 和 C++ 区别不大,实际写起来才发现举步维艰,写的过程也是一个不断学习的过程,收获了很多奇妙的用法。

有人说没有找到更有意义的事才会写这么多,我不敢苟同。有意义的事有很多,并不是"最有意义的"那一件事才值得做。每天写一点代码事实上也没有耽误我做别的事,决定要写而又不尽心尽力地写,才是真正的没有意义吧。

我不觉得这样有什么不好,就保持这样的热情,继续下去吧!

Part6 第三方内容及 AIGC 声明

本项目没有使用 AI 直接生成代码框架、代码片段、报告内容,但是我使用的代码补全插件有 AI 辅助,所以不能说是完全没有 AI 成分的(虽然事实上只是省下了一些 ctrl cv 的操作)。

本项目没有直接使用使用第三方库或代码片段。高精度的实现细节有参考 OI Wiki 和 GMP 库,vector 的 实现有参考标准库的 std::vector。