用 C 语言实现计算器

arcasen

https://github.com/arcasen/interpreter-in-cpp

2025年10月27日

目录

第一章	编译原理基础	1
1.1	算术计算器文法	1
	1.1.1 简单计算器的文法	1
	1.1.2 消除左递归后的文法	1
	1.1.3 EBNF 文法	1
1.2	递归下降分析(Recursive Descent Parsing)	2
第二章	抽象语法树(Abstract Syntax Tree, AST)	3
2.1	AST 的核心特点	3
2.2	二叉树与 AST 转换	3
第三章	Panic Mode 错误恢复(Panic Mode Error Recovery)	5
3.1	非终结符的 FIRST 集合和 FOLLOW 集合	5
3.2	同步点的选择	6
第四章	实现一元运算和乘方运算	7
4.1	浮点数分析	7
4.2	增加一元运算和乘方运算的文法	7
第五章	增加数学函数与常量	9
5.1	支持函数调用与常量文法	9
5.2	支持的数学函数	9
第六章	REPL 的实现	13
6.1	简单 REPL 实现(C 语言)	13
	6.1.1 完整代码	13
	6.1.2 编译和运行	14
	6.1.3 说明	14
6.2	改讲 REPL:支持很格和历史记录	14

	6.2.1	完整代码															15
	6.2.2	编译和运行.															16
	6.2.3	说明															16
6.3	在 Win	ndows 上编译															17

第一章 编译原理基础

1.1 算术计算器文法

1.1.1 简单计算器的文法

算术计算器的语法可以写成类似 The C Programming Language 附录中的文法:

```
expr ::= expr + term | expr - term

term ::= term * factor | term / factor

factor ::= ( expr ) | integer

integer ::= [0-9]-
```

1.1.2 消除左递归后的文法

上述文法存在左递归,不适合自顶向下分析时产生无限递归,不适合手工编写解析器,需要使用 Yacc/Bison 工具来构造抽象语法树。消除左递归的文法如下:

```
expr ::= term expr'
expr' ::= + term expr' | - term expr' | ε
term ::= factor term'
term' ::= * factor term' | / factor term' | ε
factor ::= ( expr ) | integer
integer ::= [0-9]+
```

1.1.3 EBNF 文法

消除左递归的文法略显复杂,以下是简化后 EBNF 的文法:

```
expr ::= term { ( + | - ) term }
term ::= factor { ( * | / ) factor }
factor ::= ( expr ) | integer
```

integer ::= [0-9]+

这种 EBNF 形式更简洁,并且直接适用于许多解析器生成器。

1.2 递归下降分析(Recursive Descent Parsing)

递归下降分析是一种自顶向下(Top-Down)的语法分析(Parsing)方法,常用于编译器设计中的词法分析和语法分析阶段。它通过编写一组相互调用的函数(每个函数对应一个非终结符)来实现文法(Grammar)的解析。这种方法简单、直观,且易于实现,尤其适合 LL(1) 文法(从左到右扫描、从左到右推导、预测一个符号)。

- 核心思想:为文法中的每个非终结符(Non-terminal)编写一个递归函数。该函数尝试从当前输入符号(Token)开始,匹配该非终结符的产生式(Production)。
- 过程:
 - 1. 从文法的起始符号(Start Symbol)开始调用解析函数。
 - 2. 函数内部根据当前输入符号的预测分析表(Predictive Parsing Table)或简单条件,选择合适的产生式。
 - 3. 如果产生式是终结符(Terminal),则直接匹配输入;如果是递归非终结符,则递归调用相应函数。
 - 4. 匹配成功后,继续处理下一个符号;失败则报错(可能回溯,但纯递归下降通常不需回溯)。

• 优点:

- 实现简单: 直接用函数调用模拟文法规则, 无需构建复杂的解析表。
- 易于调试:每个函数独立,错误定位清晰。
- 适合手写编译器或解释器。

缺点:

- 仅适用于**无左递归**(Left-Recursion)和**非歧义**的文法;否则需预处理文法。
- 效率较低: 递归调用可能导致栈溢出(深度过大)。
- 不支持任意上下文无关文法(Context-Free Grammar)。

第二章 抽象语法树(Abstract Syntax Tree, AST)

抽象语法树(AST)是计算机科学中一种重要的数据结构,用于表示源代码的抽象语法结构。它是一种树状表示形式,将编程语言的源代码解析成一个层次化的节点集合,每个节点代表代码中的一个语法元素(如表达式、语句、函数定义等)。与具体语法树(Concrete Syntax Tree)不同,AST 会忽略源代码中的无关细节(如括号、分号、空白等),只保留语义相关的核心结构,便于后续处理。

2.1 AST 的核心特点

- 树状结构:根节点通常是程序的入口(如整个模块),子节点表示嵌套的语法单元。
- 抽象性: 不包含词法细节(如标识符的拼写), 专注于语法规则。
- 用途:
 - 编译器/解释器: 在编译过程中, 词法分析 (Lexing) 和语法分析 (Parsing) 后生成 AST, 然后进行语义分析、优化和代码生成。
 - 代码工具:如 ESLint(代码检查)、Babel(JS 转译)、Prettier(格式化)等、都依赖 AST 来遍历和修改代码。
 - 静态分析: 用于代码重构、错误检测或生成文档。

2.2 二叉树与 AST 转换

抽象语法树 (AST) 通常是多叉树结构,每个节点 (如函数定义) 可能有多个子节点 (如参数列表、函数体)。为了在二叉树中表示和处理 AST,我们可以使用**左手孩子-右兄弟表示法** (Left-Child Right-Sibling),这是一种将多叉树转换为二叉树的经典方法。

这种转换便于在内存中统一处理树结构、尤其在编译器或代码工具中。

第三章 Panic Mode 错误恢复(Panic Mode Error Recovery)

在编译原理(Compiler Design)中,Panic Mode(恐慌模式)是一种常见的语法错误恢复策略,主要用于语法分析(Parsing)阶段。Panic Mode 是处理编译时语法错误的最简单且最流行的方法之一,当解析器遇到无法处理的无效输入时,通过"恐慌"方式快速恢复,继续分析剩余代码,从而避免整个编译过程崩溃。基本思想是一旦检测到错误,语法分析器就"恐慌"起来,认为当前所处的状态(比如正在分析一个结构)已经不可靠了。于是丢弃后续的输入符号(Token),直到找到一个同步点(synchronizing token),然后从该点重新开始分析。

现在要分析典型的四则运算表达式文法(递归下降风格)的同步点(synchronizing token)。通常,同步点会选择在一个非终结符的 FIRST 集或一个规则结束后的 FOLLOW 集中的 Token。

3.1 非终结符的 FIRST 集合和 FOLLOW 集合

四则运算表达式文法的非终结符和终结符:

- 非终结符: expr, term, factor。
- 终结符: +, -, *, /, (,), digit, 以及输入结束 \$。(integer 可视为终结符 digit 或直接处理为数字令牌)

FIRST 集合:

- FIRST(factor) = { (, digit }
- FIRST(term) = { (, digit }
- FIRST(expr) = { (, digit }

FOLLOW 集合:

```
FOLLOW(expr) = { ), $ }
FOLLOW(term) = { +, -, ), $ }
FOLLOW(factor) = { *, /, +, -, ), $ }
```

3.2 同步点的选择

在递归下降分析中:- 进入某个非终结符的函数时,如果当前 Token 不在它的 FIRST 集里,可以报错,并跳过 Token 直到遇到 FIRST 或 FOLLOW 中的 Token。

- FOLLOW 集里的 Token 可作为从该非终结符退出的同步点。

在 Panic Mode 中,对于每个非终结符,使用其 FOLLOW 集中的终结符作为同步点(丢弃 Token 直到遇到这些)。这能确保恢复到"预期结束"位置,避免过度丢弃有效代码。

表 3.1: 同步点的选择

非终结符	FOLLOW 集(同步点)	解释
expr	{), \$}	表达式结束于右括号或文件末尾。
term	{+, -,), \$}	项结束于加减运算符、右括号或末尾。
factor	{*, /, +, -,), \$}	因子结束于乘除/加减运算符、右括号或末尾。

同步点不一定只能选 FOLLOW 集。FOLLOW 集是推荐和最优的选择,但实际实现中可以灵活调整,甚至使用固定或自定义的同步点集。

第四章 实现一元运算和乘方运算

4.1 浮点数分析

C 语言(C11/C17/C23标准, §6.4.4.2)中的十进制浮点常量的正则表达式如下:

```
^[+-]?(?:(?:\d+\.\d*|\.\d+)(?:[eE][+-]?\d+)?|\d+[eE][+-]?\d+)(?:[
fFlL])?$
```

考虑到编写词法分析器比较费时,直接使用库函数 strtod 来读取浮点数。

4.2 增加一元运算和乘方运算的文法

参考 Python 语法1将文法改写为:

```
expr ::= term { ( + | - ) term }
term ::= unary { ( * | / ) unary }
unary ::= ( + | - ) unary | power
power ::= factor { '^' unary } # 一元在这里处理
factor ::= ( expr ) | integer | float
```



要特别注意运算的优先级和结合顺序(乘方运算是右结合的),如果文法不正确将导致表达式解析错误或计算顺序错误,如 -3^2, 2^3^4。

¹https://docs.python.org/3/reference/grammar.html

第五章 增加数学函数与常量

5.1 支持函数调用与常量文法

```
expr ::= term { ( + | - ) term }
term ::= unary { ( * | / ) unary }
unary ::= ( + | - ) unary | power
power ::= factor { ^ unary }
factor ::= ( expr ) | id ( expr ) | id | integer | float
id ::= [a-zA-Z]+[0-9]*
```

支持的常量有 pi 和 e, 以及计算器上一次计算结果 ans。



计算器不区分大小写,如: Sin(pi/2)与 sin(Pi/2)等价。

5.2 支持的数学函数

计算器支持下面的函数用于进行各种数学运算,如三角函数、指数函数、对数函数、 幂运算等。按上述文法设计的计算器仅支持含一个参数的函数,多元函数的调用涉及处 理参数列表的问题,需要修改文法。

表 5.1: 三角函数(Trigonometric Functions)

函数名	原型	描述
sin	<pre>double sin(double x);</pre>	正弦函数(弧度)
cos	<pre>double cos(double x);</pre>	余弦函数(弧度)
tan	<pre>double tan(double x);</pre>	正切函数(弧度)
asin	<pre>double asin(double x);</pre>	反正弦函数 (返回弧度)
acos	<pre>double acos(double x);</pre>	反余弦函数 (返回弧度)

函数名	原型	描述
atan	<pre>double atan(double x);</pre>	反正切函数 (返回弧度)

表 5.2: 双曲函数 (Hyperbolic Functions)

函数名	原型	描述
sinh	<pre>double sinh(double x);</pre>	双曲正弦
cosh	<pre>double cosh(double x);</pre>	双曲余弦
tanh	<pre>double tanh(double x);</pre>	双曲正切
asinh	<pre>double asinh(double x);</pre>	反双曲正弦(C99+)
acosh	<pre>double acosh(double x);</pre>	反双曲余弦(C99+)
atanh	<pre>double atanh(double x);</pre>	反双曲正切(C99+)

表 5.3: 指数与对数函数(Exponential and Logarithmic Functions)

函数名	原型	描述
exp	<pre>double exp(double x);</pre>	指数函数 e^x
log	<pre>double log(double x);</pre>	自然对数(ln x)
log10	<pre>double log10(double x);</pre>	常用对数(log10 x)
log2	<pre>double log2(double x);</pre>	以 2 为底对数(C99+)

表 5.4: 幂运算与开方(Power and Root Functions)

函数名	原型			描述
sqrt	double	sqrt(double	x);	平方根
cbrt	double	cbrt(double	x);	立方根(C99+)

表 5.5: 取整与舍入函数 (Rounding Functions)

函数名	原型	描述
ceil	<pre>double ceil(double x);</pre>	向上取整(到最近整数)
floor	<pre>double floor(double x)</pre>	; 向下取整(到最近整数)

表 5.6: 绝对值函数 (Absolute Value Function)

函数名	原型		描述
fabs	double fabs(doub	ole x);	绝对值

C 语言的标准数学库函数主要定义在 <math.h> 头文件中。大多数函数返回 double 类型的值,并接受 double 类型参数。对于整数或浮点输入,通常通过类型提升转换为 double。

使用时需包含 #include <math.h>,并在链接时添加 -lm(Linux/Unix)。

第六章 REPL 的实现

6.1 简单 REPL 实现(C 语言)

以下是一个用 C 语言实现的简单 REPL(Read-Eval-Print Loop)。它的功能是: -持续读取用户输入的一行文本。- 立即回显(echo)该行。- 支持通过输入 "exit"来退出循环(可选退出条件,以使 REPL 更实用)。- 使用 fgets 读取输入行,支持处理空格等字符。

6.1.1 完整代码

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#define MAX_LINE 1024 // 最大输入行长度
int main() {
   char line[MAX_LINE];
   printf("欢迎进入简单 REPL! 输入 'exit' 退出。\n");
   while (fgets(line, sizeof(line), stdin) != NULL) {
       // 回显用户输入的行(包括换行符)
       printf("Echo: %s", line);
       // 检查是否为退出命令(去除换行符后比较)
       line[strcspn(line, "\n")] = '\0'; // 移除换行符
       if (strcmp(line, "exit") == 0) {
          printf("退出 REPL。\n");
          break;
       }
   }
   return 0;
```

6.1.2 编译和运行

1. 保存代码为 repl.c。

2. 编译: gcc repl.c -o repl (需要安装 GCC 编译器)。

3. 运行: ./repl。

4. 示例交互:

欢迎进入简单 REPL! 输入 'exit' 退出。

Hello World!

Echo: Hello World!

这是一行测试

Echo: 这是一行测试

exit

Echo: exit 退出 REPL。

6.1.3 说明

- 读取输入: fgets 函数安全地读取一行(最多 MAX_LINE 字符), 直到遇到换行符或 EOF。
- 回显: 直接打印 line, 保留原样(包括尾部的换行符)。
- 退出机制:使用 strcmp 检查是否为 "exit"(忽略大小写可进一步优化,但这里保持简单)。如果不需要退出,可以移除 if 块,使其无限循环直到 Ctrl+D (EOF)。
- 潜在改进:如果需要处理更长的输入,增大 MAX_LINE;或使用 readline 库支持历史记录(需链接 -lreadline)。

6.2 改进 REPL :支持退格和历史记录

基于之前的简单 REPL,添加了以下功能: - 退格支持:允许在输入过程中使用退格键(Backspace)删除字符,支持光标移动、插入等基本行编辑。- 历史记录:保存之前的输入

命令,支持向上/向下箭头键 (\uparrow/\downarrow) 导航历史记录。历史文件默认为 $\sim/.$ repl_history,最多保存 100 条记录。

这些功能依赖 GNU Readline 库(一个标准的 C 行编辑库),它提供了完整的终端交互支持。如果你的系统没有安装,可以通过包管理器安装: - Ubuntu/Debian: sudo apt install libreadline-dev - macOS: brew install readline - CentOS/RHEL: sudo yum install readline-devel

6.2.1 完整代码

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <readline/readline.h>
#include <readline/history.h>
#define HISTFILE ".repl_history" // 历史文件路径
#define MAX HIST 100
                              // 最大历史记录数
int main() {
   char *line;
   int histfile = 0; // 历史文件扩展名
   // 读取历史文件
   read_history(HISTFILE);
   stifle_history(MAX_HIST); // 限制历史大小
   printf("欢迎进入增强 REPL! 支持退格、箭头键历史导航。输入 'exit'
       退出。\n");
   while ((line = readline("> ")) != NULL) {
       // 添加空行跳过
       if (*line == '\0') {
          free(line);
          continue;
       }
       // 回显用户输入的行
       printf("Echo: %s\n", line);
       // 添加到历史记录
       if (strlen(line) > 0) {
          add_history(line);
       // 检查退出命令
```

```
if (strcmp(line, "exit") == 0) {
    printf("退出 REPL。\n");
    break;
}

free(line);
}

// 保存历史到文件
write_history(HISTFILE);

return 0;
}
```

6.2.2 编译和运行

- 1. 保存代码为 repl_enhanced.c。
- 2. 编译: gcc repl_enhanced.c -o repl_enhanced -lreadline(注意链接-lreadline)。
- 3. 运行: ./repl_enhanced。
- 4. 示例交互(在终端中):

- 历史记录会持久化: 下次运行时, ↑/↓ 键可导航之前的命令。
- 支持 Tab 补全 (如果 Readline 配置了)、Ctrl+C 中断输入等。

6.2.3 说明

• Readline 集成:

- readline(">"):读取一行,支持退格、箭头键、历史导航。
- add_history(line):将非空输入添加到历史。
- read_history / write_history: 加载/保存历史文件到用户主目录。
- 限制: 历史最多 100 条 (可调整 MAX_HIST)。如果输入为空,直接跳过。
- 无 Readline 依赖的替代: 如果不想用外部库,可以手动实现行编辑(使用termios 处理键码),但代码会复杂得多(约 200+ 行)。

这个版本更接近真实 REPL (如 Python 的 Shell)。

6.3 在 Windows 上编译

Readline 是 GNU 项目的一个 C 库, 主要针对 Unix/Linux 系统设计,提供命令行编辑(如退格、历史导航)。Windows 的命令行(CMD/PowerShell)有自己的输入机制,但不支持 Readline 的高级功能(如箭头键历史、Tab 补全)。Microsoft 的控制台 API (如 ReadConsole)可以实现基本输入,但不等同于 Readline。集成 Readline 到 C 项目中(基于之前的 REPL 代码)。推荐使用 MinGW 或 Dev-C++ 等工具链,这些支持 GCC和 GNU 库。

使用 MinGW-w64 (更灵活, 适合 VS Code/Clion):

安装 MinGW-w64 或通过 MSYS2。在 MSYS2 终端运行:

```
pacman -S mingw-w64-x86_64-readline mingw-w64-x86_64-ncurses # (ncurses 是依赖)。
```

编译命令:

```
gcc repl_enhanced.c -o repl_enhanced -lreadline -lhistory
```

如果用 VS Code,安装 C/C++ 扩展并配置 MinGW 路径。