计算机系统基础 Programming Assignment

PA 2 程序的执行(第三课) ——PA 2-3.1 表达式求值

2019年11月6日

- monitor是NEMU中用于调试的功能组件
 - 通过字符命令界面(command line interface, CLI)来提供 调试功能
- •运行nemu/nemu后的基本流程
 - 入口为nemu/src/main.c中的main()函数
 - 完成对nemu的必要初始化后
 - 进入nemu/src/monitor/ui.c中的ui_mainloop()继续执行
 - ui_mainloop()根据传入的bool型参数的取值,决定是否启动CLI调式模式
- 进入CLI调试模式的两种方式
 - 一:使用make run运行测试用例,但PA 2.2后就失效了
 - 二:在被执行的代码(kernel或者testcase)中插入BREAK_POINT语句
 - 当nemu执行到BREAK_POINT时,暂停指令执行,进入CLI调试界面

• 进入CLI调试界面的标志

```
Execute ./kernel/kernel.img ./testcase/bin/mov-c
hit breakpoint at eip = 0x00030000
(nemu)
```

在控制台中看到(nemu)这个提示符,光标在 后面一闪一闪的,那就进入了CLI调试状态了

影响到这四个调试命令

monitor与表达式求值

• 表达式求值用于完善monitor功能

命令	格式	使用举例	说明
帮助	help	help	打印帮助信息
继续运行	С	С	继续运行被暂停的程序
退出	q	q	退出当前正在运行的程序
单步执行	si [N]	si 10	单步执行N条指令,N缺省为1
打印程序状态	info <r w=""></r>	info r	打印寄存器状态
		info w	打印监视点信息
表达式求值*	p EXPR	p \$eax + 1	求出表达式EXPR的值(EXPR中可以出现数字,0x开头的十六进制数字,\$开头的寄存器,*开头的指针解引用,括号对,和算术运算符)
扫描内存*	x N EXPR	x 10 0x10000	以表达式EXPR的值为起始地址,以十六进制形式连续输出N个4字节
设置监视点*	w EXPR	w *0x2000	当表达式EXPR的值发生变化时,暂停程序 运行
设置断点*	b EXPR	b main	在EXPR处设置断点。除此以外,框架代码还提供了宏BREAK_POINT,可以插入到用户程序中,起到断点的作用
删除监视点或断点	d N	d 2	删除第N号监视点或断点

monitor提 供了好多调 试的功能

- 表达式求值的功用(举两个例子)
 - 例一:查看add测试用例中,test_data数组的取值
 - 例二:遇到指令mov 0x40(%edx,%eax,4),%eax, 到底 0x40(%edx,%eax,4)取值是多少?

- 例一:查看add测试用例中,test_data数组的取值
 - 没有实现表达式求值怎么办?

• 第一步: readelf -s testcase/bin/add, 找到对应的Value值

```
Symbol table '.symtab' contains 23 entries:

Num: Value Size Type Bind Vis Ndx Name
...
22: 00032020 32 OBJECT GLOBAL DEFAULT 4 test_data
```

• 第二步: (nemu) x 4 0x32020 如果没有实现简单的数字解析,这一步也做不到

```
(nemu) x 4 0x32020

n = 4, expr = 0x32020

0x00032020: 0x00000000 0x00000001 0x00000002 0x7fffffff
```

- 例一:查看add测试用例中,test_data数组的取值
 - 实现了表达式求值怎么办?
 - 第一步: (nemu) x 4 test_data

```
(nemu) x 4 test_data
n = 4, expr = test_data
0x00032020: 0x00000000 0x00000001 0x00000002 0x7fffffff
```

注意,要完成对test_data的翻译,不仅仅要实现本次课所说的表达式求值功能,还要有上次课讲到的符号表解析功能。请结合两次课的内容善自体会。

完成!很方便!

- 例二:遇到指令mov 0x40(%edx,%eax,4),%eax, 到底0x40(%edx,%eax,4)取值是多少?
 - 没有实现表达式求值怎么办?

• 第一步: si单步执行到这一条指令之前

• 第二步: (nemu) info r

• 第三步:掏出纸笔开始算

%edx + %eax * 4 + 0x40

= 0x32000 + 0x0*4 + 0x40

= 0x32040

eax	0x00000000
ecx	0x00000001
edx	0x00032000
ebx	0x00000000
esp	0x07ffffd8
ebp	0x07ffffec
esi	0x00000000
edi	0x00000000
eip	0x00030050

- 例二:遇到指令mov 0x40(%edx,%eax,4),%eax, 到底0x40(%edx,%eax,4)取值是多少?
 - 实现了表达式求值怎么办?
 - 第一步: si单步执行到这一条指令之前
 - 第二步: (nemu) p \$edx + \$eax * 4 + 0x40

```
(nemu) p $edx + $eax * 4 + 0x40
204864
```

等于十六进制 0x32040

完成!很方便!很强大!

- 框架代码是如何使用表达式求值功能的?
 - ·以p命令为例

nemu/src/monitor/ui.c

成功案例

```
(nemu) p $edx + $eax * 4 + 0x40
204864
```

失败案例

```
(nemu) p hahaha
invalid expression: 'hahaha'
```

实现表达式求值就是要实现这个函数!

uint32_t expr(char *e, bool *success)

- 表达式求值函数原型
- 位于nemu/src/monitor/expr.c
- 两个参数
 - char *e是输入的表达式字符串
 - bool *success用于返回求值是否成功
- uint32_t返回值是求值的结果

expr()执行的基本流程

- 在expr()能够被执行之前
 - 在nemu/src/main.c的restart()函数中
 - 调用了init_regex(); // 定义在nemu/src/monitor/expr.c
 - 用于初始化正则表达式
- 在p, x, b, w调试命令中使用表达式时,调用expr()执行
 - 第一步:

利用初始化好的正则 表达式去匹配字符串e, 进行词法分析,将字 符串转换成拥有特定 类型的单元序列

```
uint32_t expr(char *e, bool *success) {
    if(!make_token(e)) {
        *success = false;
        return 0;
    }

    printf("\nPlease implement expr at expr.c\n");
    assert(0);

    return 0;
}
```

expr()执行的基本流程

- 在p, x, b, w调试命令中使用表达式时,调用expr()执行
 - 第二步:

将这一段替换成对expr.c 中eval()函数的调用,在 第一步词法分析结果的基 础上进行语法分析和求值, 并return运算结果

```
uint32_t expr(char *e, bool *success) {
    if(!make_token(e)) {
        *success = false;
        return 0;
    }

    printf("\nPlease implement expr at expr.c\n");
    assert(0);

    return 0;
}
```

expr()执行的基本流程(总结一下)

- 在p, x, b, w调试命令中使用表达式时,调用expr() 执行表达式求值的功能, expr()的实现分两步
 - **第一步**:利用初始化好的正则表达式去匹配字符串e,进行词法分析,将字符串转换成拥有特定类型的单元序列
 - **第二步**:在第一步词法分析结果的基础上进行<mark>语法分析和求值</mark>,并return运算结果
- 举个例子
 - 输入字符串e,要求它的值

$$4+3*(2-1)$$

- 4+3*(2-1)
 - **第一步**:词法分析
 - 要解决的问题(以英文类比):看懂每一个字母,认出其中的单词
 - 解决方案:利用正则表达式所刻画的字符组合规律,将整个输入字符串切分成一个又一个具有确定类型的单元 (token)
 - 表达式中有那些类型?
 - 数字:十进制,十六进制,.....
 - 运算符:+, -, *, /, (,),
 - 符号:test_case,
 - 寄存器:\$eax,\$edx,......

核心:书写各种类型对应的正则表达式,并在expr()函数中第一步的make_tokens()中用于匹配发现单元

- 正则表达式:Regular Expression
 - 一个正则表达式是一个用来匹配和搜索文本的字符串
 - 正则表达式在操作系统中得到广泛运用(比如grep就是global regular expression print的缩写)
 - 许多编程语言中都提供对正则表达式的支持
- 正则表达式简介
 - 正则表达式最早在1956年提出,并在1968年在计算机中得到广泛应用[1]
 - 一个正则表达式(或叫一个模式, pattern)用于刻画 拥有某一个固定模式的字符串的集合

[1] https://en.wikipedia.org/wiki/Regular_expression

- 一个正则表达式由一系列普通字符和元字符 (metacharacter)组成
 - 普通字符:字母、数字,采用其字面意思
 - 元字符:拥有特殊含义

看颜色识别例子中的普通字符和元字符

举例:[Bb][Aa][Bb][Yy]可以匹配 Baby, baby,

bAby, ... 可以不区分大小写的匹配baby这个单词

- 正则表达式简介
 - 普通字符就不用介绍了
 - 元字符的简要说明POSIX basic and extended [1]

元字符	说明	举例
	匹配任意单个字符,但在 括号中时,表示.这一个特 殊的字符。	a.c 可以匹配"abc", "a0c"等 [a.c] 只能匹配"a"或"."或"c"
[]	匹配位于括号对中的任意 单个字符	[abc] 可以匹配"a", "b"或"c" [a-z] 可以匹配任意一个从"a"到"z"的小写字母
[^]	匹配不在括号对中出现的 单个字符	[^abc] 可以匹配除"a", "b"和"c"以外的任意单个 字符
۸	匹配目标字符串或行的开 头	^abc 可以匹配在字符串或行开头出现的"abc"
\$	匹配目标字符串或行的结 尾	[hc]at\$ 可以匹配在字符串或行末尾出现的"hat" 或"cat"

- 正则表达式简介
 - 普通字符就不用介绍了
 - 元字符的简要说明POSIX basic and extended [1]

元字符	说明	举例
()	子表达式	(abc) 就是一个表达式abc
*	匹配前面的符号零或多次	ab*c 可以匹配"ac", "abc", "abbc", "abbbc"等
{m,n}	匹配前面的符号最少m次 最多n次,特殊形式{n}, {n,}, {,n}	ab{1,2}c 仅可以匹配"abc"或"abbc"
?	匹配前面的表达式零或一 次	ab?c 仅可以匹配"ac"或"abc"
+	匹配前面的表达式一或多 次	ab+c 可以匹配"abc", "abbc", "abbbc"等
I	选择符号,选择前一个表 达式或后一个表达式	more less 可以匹配"more"或者"less"

[1] https://en.wikipedia.org/wiki/Regular_expression

- 正则表达式简介
 - 我们来做一些练习

问题	
任意十进制数字(不含进制符号)	
任意英文单词?	
任意十六进制数字(不含进制符号)	
包含11位的十进制数字	
以"0x"或"0X"开头的任意十六进制数字	

答案

- 正则表达式简介
 - 我们来做一些练习

问题
任意十进制数字(不含进制符号)
任意英文单词?
任意十六进制数字(不含进制符号)
包含11位的十进制数字
以"0x"或"0X"开头的任意十六进制数字

答案

[0-9]+

[a-zA-Z]+

[0-9a-fA-F]+

 $[0-9]{11}$

0[xX][0-9a-fA-F]+

- 回到这个例子: 4+3*(2-1)
 - 第一步:词法分析
 - 要达成的效果

上面一行表示类型,或定义在expr.c的枚举类型enum中(如NUM),或直接用其ASCII编码值(如'+')。总之,一个类型对应唯一的一个数值。

$$4 + 3*(2-1)$$



make_tokens()词法分析

下面一行是单元对应的字符串内容,有时需要存储下来以便 在**第二步**分析其取值(数字取其数值,符号取其地址等等)

存储在tokens[] 数组中

- 回到这个例子: 4+3*(2-1)
 - 第一步:词法分析
 - 要达成的效果

```
typedef struct token {
    int type;
    char str[32];
} Token; // 对应数据结构

4 +3*(2-1)
    make_tokens()词法分析
```

```
+----+
| NUM | '+' | NUM | '*' | '(' | NUM | '-' | NUM | ')' |
| "4" | | "3" | | | | "2" | | "1" | |
```

存储在tokens[] 数组中

- 回到这个例子: 4+3*(2-1)
 - 第一步: 词法分析
 - 要达成的效果
 - 怎么办?

$$4 + 3*(2-1)$$



make_tokens()词法分析

存储在tokens[] 数组中

- 回到这个例子: 4+3*(2-1)
 - **第一步**:词法分析
 - 要达成的效果
 - 怎么办?

这个例子的话添加这几条正则 表达式就够了。两次反斜杠啥 意思?

```
static struct rule {
   char *regex;
   int token type;
} rules[] = {
                               // white space
   {" +", NOTYPE},
   {"[0-9]{1,10}", NUM},
                                // dec
   {"-", '-'},
   {"\\*", '*'},
   {"\\(", '('},
                 扩充这个正则表达式集合,把运算
   {"\\)", ')'}
                 符、函数和全局变量名、寄存器等
};
                 更多的类型都加进来,具体看教程
```

数学表达式求值(第一步plus)

- 有些操作符单凭正则表达式无法准确判断其类型
 - '*' 可以是乘法, 也可以是指针解引用
 - '-' 可以是减法, 也可以是取负
- •解决方法:
 - 在expr()中调用完make_tokens()之后
 - 在expr()中调用eval()进行求值之前
 - 对tokens[]数组再进行一遍扫描
 - 遇到那几个可能有多重含义的操作符
 - 看看前后的token类型

举例

NUM - NUM:左右都是数字,这是减法

啥啥啥+-NUM:前面是一个加法符号,后面是个数字,这是负号

- 4+3*(2-1)
 - 第二步: 语法分析求值, 实现eval()函数
 - 要解决的问题(以英文类比):看懂每一个单词,下面要理解整个句子的含义
 - 解决方案:利用BNF所刻画的语法(表达式分解规则),将复杂的表达式先分解到最基本的容易求值的单元,再按照分解的过程,一步步组合回去。

词法分析完了,就是要实现这个eval()函数来完成求值!

当前表达式求值结果

当前待求值表达式在tokens[]数组中的结束位置

uint32_t eval(int s, int e, bool *success)

当前待求值表达式在tokens[]数组中的起始位置

勘误:框架代码的eval()函数最后多一个*success参数?在eval()中的return前根据是否是合法表达式,赋值为true或false。教程等回来以后再做调整。

- 4+3*(2-1)
 - 第二步: 语法分析求值, 实现eval()函数
 - 要达成的效果



第二步:eval()给你算出来

$$4 + 3*(2 - 1) = 7$$

- 4+3*(2-1)
 - 第二步: 语法分析求值, 实现eval()函数
 - 要达成的效果
 - 怎么算? 人的话就是按照优先级从高到低一步步算

当然,在实现这一步时,如果严格用代码来重现纸笔运算的过程,或者采用数据结构课上的中缀转后缀法来计算也没有毛病。这里我们介绍一种更为强大的方法。

- 4+3*(2-1)
 - 第二步: 语法分析求值, 实现eval()函数
 - 算法怎么写?利用BNF递归求解

```
      <expr>::= <number>
      # 一个数是表达式

      | "(" <expr> ")"
      # 在表达式两边加个括号也是表达式

      | <expr> "+" <expr>
      # 两个表达式相加也是表达式

      | <expr> "-" <expr>
      # 接下来你全懂了

      | <expr> "/" <expr>
```

采用分治法, 递归地对表达式进行求值

- 4+3*(2-1)
 - 第二步:语法分析求值,实现eval()函数
 - 算法怎么写?利用BNF递归求解

假设已经成功对其中的token进行了识别得到tokens[]数组

先自顶向下利用dominant operator对tokens[]数组进行分解,直至每个<expr>都是单独的token

每一步套用哪条规则进行<expr>的分解?寻找dominant operator,也就是优先级最低的操作。为什么?

- 4+3*(2-1)
 - 第二步:语法分析求值,实现eval()函数
 - 算法怎么写?利用BNF递归求解

假设已经成功对其中的token进行了识别得到tokens[]数组

先自顶向下利用dominant operator对tokens[]数组进行分解,直至每个<expr>都是单独的token

每一步套用哪条规则进行<expr>的分解?寻找dominant operator,也就是优先级最低的操作。为什么?

再自底向上按照分解次序对<expr>求值,利用单独token在第一步词法分析中提取的str域(比如"2"和"1",或者"test_data",或者"\$eax")来求值很简单吧,结合token类型和str进行合法性检查也简单吧,此基础上往上一层"(2-1)"也就简单了吧……回溯直至完成对原始<expr>的求解

- 4+3*(2-1)
 - 第二步:语法分析求值,实现eval()函数
 - eval()函数的具体写法?
 - 看教程第52页的样例代码并进行补完

数学表达式求值(大总结)

- 在monitor提供的几个命令中被使用
- 代码实现在nemu/src/monitor/expr.c,对外提供的接口是expr()函数
- 实现方案基本分两步走
 - **第一步**:利用初始化好的正则表达式去匹配字符串e,进行词法分析,将字符串转换成拥有特定类型的单元序列
 - 第一步plus: 对于可能存在歧义的运算符进行特殊处理
 - **第二步**:在第一步词法分析结果的基础上进行<mark>语法分析和求值</mark>,并return运算结果

数学表达式求值(大总结)

```
uint32 t expr(char *e, bool *success) {
  if(!make token(e)) {
                  // 第一步:词法分析,得到tokens[]数组。
     *success = false;
                 // 实现要点:写一堆正则表达式。
     return 0;
  // 第一步plus:对可能产生多义的运算符进行进一步确认类型。
  // 实现要点:扫描tokens[]数组,根据嫌疑运算符前后的符号
           类型进一步明确其含义。
  return eval(?, ?, success);
   // 第二步:语法分析并求值,得到运算结果。
   // 实现要点:自己想好一堆BNF(教程基本都给了),先自顶向下
            利用dominant operator对整个tokens[]数组所代
           表的表达式进行分解。再自底向上求解整个表达式的值。
```