# 1 PA1 - 开天辟地的篇章: 最简单的计算机

# 1.2 表达式求值

# 数学表达式求值

# 词法分析

1)为 token 类型添加规则。

添加了空格 == ()\*/+-!= && ||! 16 进制 10 进制 寄存器 变量等 16 种规则。根据正则表达式,例如+\*|这些需要转义,所以+\*|需要转义两次,第一次转义\,\再转义+\*|。而其他字符不需要,可直接用 ascii 码代替。如&&、十进制等,运用正则表达式,并用 enum 给他们赋值。为了避免!=被识别为!和=的情况出现,我们将!=的顺序放在!前面。代码如下:

```
1. enum {
       TK_NOTYPE = 256, TK_EQ,TK_UEQ,TK_logical_AND,TK_logical_OR,TK_logical_NO
 T,TK_register,TK_variable,TK_number,TK_hex
3.
      /* TODO: Add more token types */
5.
7.
8. static struct rule {
       char *regex;
10. int token_type;
11. } rules[] = {
12.
       /* TODO: Add more rules.
13.
       * Pay attention to the precedence level of different rules.
14.
15.
        */
16.
```

```
17.
        {" +", TK_NOTYPE},
                               // spaces
18.
        {"==",TK_EQ},
                               // equal
        {"\\(",'('),
                               // left parenthesis
19.
20.
        {"\\)",')'},
                               // right parenthesis
21.
        {"\\*",'*'},
                              // multiplication
22.
        {"/",'/'},
                             // division
        {"\\+",'+'},
23.
                              // plus
24.
        {"-",'-'},
                             // subtraction
        {"!=",TK UEQ},
                              // unequal
25.
        {"&&",TK_logical_AND}, //logical AND
26.
        {"\\|\\|",TK_logical_OR}, //logical OR
27.
28.
        {"!",TK_logical_NOT}, //logical NOT
29.
        {"0[xX][A-Fa-f0-9]{1,8}",TK_hex}, //hex
        {"\\$[a-dA-
30.
   \label{eq:disp} $$D][hlHL]|\s[eE]?(ax|dx|cx|bx|bp|si|di|sp)",TK_register}, //register
        {"[a_zA_Z_][a-zA-Z0-9_]*",TK_variable},
31.
                                                      //variable
32.
        {"[0-9]{1,10}",TK_number} //number
33.
34. };
```

## 2) make token()函数。

识别出表达式中的单元 token。该函数读取每个位置上的字符,通过 for 循环,用 regexec 函数匹配,和前面定义的 rules[i]中的正则表达式比较,pmatch.rm\_so==0 表示匹配串在目标串中的第一个位置,pmatch.rm\_eo 表示结束位置,成功识别得到该字符或者字符串的对应规则后,用 switch 语句将表达式中每一个部分用对应的数字表示 type,将==、十进制数等复制到 tokens[nr token].str 中。

代码如下:

```
1. static bool make_token(char *e) {
2.
        int position = 0;
3.
        int i;
       regmatch t pmatch;
5.
6.
       nr_token = 0;
7.
8.
        while (e[position] != '\0') {
            /* Try all rules one by one. */
9.
10.
            for (i = 0; i < NR_REGEX; i ++) {</pre>
                if (regexec(&re[i], e + position, 1, &pmatch, 0) == 0 && pmatch.
11.
   rm_so == 0) {
12.
                    char *substr_start = e + position;
                    int substr_len = pmatch.rm_eo;
13.
14.
```

```
15.
                    Log("match rules[%d] = \"%s\" at position %d with len %d: %.
    *s".
16.
                         i, rules[i].regex, position, substr_len, substr_len, sub
   str_start);
17.
                    position += substr_len;
18.
                    /* TODO: Now a new token is recognized with rules[i]. Add co
19.
    des
20.
                     * to record the token in the array `tokens'. For certain ty
    pes
21.
                      * of tokens, some extra actions should be performed.
22.
23.
24.
                    switch (rules[i].token_type) {
25.
                         case 257:
26.
                             tokens[nr_token].type=257;
27.
                             strcpy(tokens[nr_token].str,"==");
28.
                             break;
29.
                         case 40:
30.
                             tokens[nr_token].type=40;
31.
                             break;
32.
                         case 41:
33.
                             tokens[nr_token].type=41;
34.
                             break:
35.
                         case 42:
36.
                             tokens[nr_token].type=42;
37.
                         case 47:
38.
39.
                             tokens[nr_token].type=47;
40.
                             break:
41.
                         case 43:
                             tokens[nr_token].type=43;
42.
43.
                             break;
44.
                         case 45:
45.
                             tokens[nr_token].type=45;
46.
                             break;
47.
                         case 258:
48.
                             tokens[nr_token].type=258;
                             strcpy(tokens[nr_token].str,"!=");
49.
50.
                             break:
51.
                         case 259:
52.
                             tokens[nr_token].type=259;
53.
                             strcpy(tokens[nr_token].str,"&&");
54.
                             break;
```

```
55.
                        case 260:
56.
                             tokens[nr_token].type=260;
57.
                             strcpy(tokens[nr_token].str,"||");
58.
                             break;
59.
                        case 261:
60.
                             tokens[nr_token].type=261;
61.
                             break;
62.
                         case 262:
                             tokens[nr_token].type=262;
63.
64.
                             strncpy(tokens[nr_token].str,&e[position-
   substr_len],substr_len);
65.
                             break;
66.
                        case 263:
                             tokens[nr_token].type=263;
67.
68.
                             strncpy(tokens[nr_token].str,&e[position-
   substr_len],substr_len);
69.
                             break;
70.
                        case 265:
71.
                             tokens[nr_token].type=265;
72.
                             strncpy(tokens[nr_token].str,&e[position-
   substr_len],substr_len);
73.
                             break;
74.
                        default:
75.
                             nr_token--;
76.
                             break;
77.
                    }
78.
                    nr_token++;
79.
                    break;
80.
            }
81.
82.
83.
84.
            if (i == NR_REGEX) {
                printf("no match at position %d\n%s\n%*.s^\n", position, e, posi
85.
   tion, "");
86.
                return false;
87.
            }
88.
89.
90.
        nr_token--;
91.
        return true;
92.}
```

# 递归求值

1) 检查左右括号是否匹配。

在该函数中,设置了两个变量 left=0, flag=0, 若 tokens[p]为左括号,则 判断从 tokens[p+1]到 tokens[q]。

遇到了左括号则 left++;

遇到右括号则 left--,且判断 left 是否等于 0 且当前位置是否到了末尾,若 left 为 0 且当前位置不在末位,flag 赋值 1,说明两侧括号不匹配,若 left 小于 0 则 assert(0),因为说明出现了讲义中提到的类似(4+3))\*((2+1) 的情况。最后若(left==0)&&(tokens[q]为))&&flag!=1,即该表达式仅有一对括号,位于两端,互相匹配,则返回 1;若 left!=0 则 assert(0),说明可能出现了不匹配的括号;其他情况都返回 0;

#### 结果截图:

代码如下:

```
    bool check parentheses(int p,int q)

2. {
3.
        int left=0;
4.
        int flag=0;
5.
        if(tokens[p].type==40)
7.
             left++;
             for(int i=p+1;i<=q;i++)</pre>
9.
10.
                 if(tokens[i].type==40)
11.
12.
                      left++;
13.
14.
                 else if(tokens[i].type==41)
15.
                      left--;
16.
```

```
17.
                     if(left==0&&i!=q)
18.
                          flag=1;
19.
                     if(left<0)</pre>
20.
                          assert(0);
21.
                 }
22.
23.
             if(left==0&&tokens[q].type==41&&flag!=1)
24.
                 return 1;
             else if(left==0)
25.
                 return 0;
26.
27.
             else
28.
                 assert(0);
29.
        }
        else
30.
31.
             return 0;
32. }
```

# 2) 找出 dominant operator。

其实做完之后发现自己用的方法太暴力太傻了……完全可以在 rules 中再设置一个变量用来记录运算符优先级,方便简单,但是已经做完了暂时不改了,等空的时候改过来。

思路就是不考虑十进制十六进制寄存器和非,将 op 值设为起始位置 (若表达式为!2,则返回 op 为! 的位置),然后判断当前位置的运算符, (若遇到左括号, 用 r 来记录括号的对数, 然后从左右括号包含的范围之后的一位再判断运算符优先级, 跳过括号内的运算符), 与 op 位置的运算符比较优先级, 优先级小于等于 op 位置,则 op=当前位置。其中, -和\*需要再判断它是否是第一个位置或者前面一位是否为符号, 右括号除外, 为了避免将指针和负号错认。代码如下:

```
int find_dominant_operator(int p, int q)
3.
             int theop=p;
             int j=p;
             int r=0;
             for(; j \le q; j++)
                      if(tokens[j].type<262&&tokens[j].type!='!')</pre>
                              if(tokens[j].type==40)
11.
12.
                                      r++;//判断括号的对数
13.
                                      for(j=j+1;tokens[j].type!=41||r!=1;j++)
14.
15.
                                              if(tokens[j].type==40)
```

```
17.
                                               if(tokens[j].type==41)
18
19.
                                       r=0:
20.
21.
                              else if(tokens[j].type==260)
                                                             // 是||
23.
                                       theop=i:
24.
                              else if(tokens[j].type==259&&(tokens[theop].type<260||tokens[theop].type>=262))
                                       theop=i:
                              else if(tokens[j].type==258&&(tokens[theop].type<259||tokens[theop].type>=262))
                                       theop=j; //是!=
27
28.
                              else if(tokens[j].type==257\&\&(tokens[theop].type<258||tokens[theop].type>=262))
29
                                       theop=i:
                                                   //是==
                              else if(tokens[j].type=='+'&&(tokens[theop].type<256||tokens[theop].type>=261))
30.
31.
                                       theop=j;
32.
                              else if(tokens[j].type=='-'&&(j==p||tokens[j-1].type>=256||tokens[j-1]
      1].type==')')&&(tokens[theop].type<256||tokens[theop].type>=261)) //区分负号
33
                                       theon=i
                              else if(tokens[j].type=='/'&&(tokens[theop].type>=261||tokens[theop].type=='('||tokens[theop].type=='('||tokens[theop].type=='')
     p].type=='*' ||tokens[theop].type=='/'))
35.
                                       theop=j;
                              else if(tokens[j].type=='*'&&(j==p||(tokens[j-1].type>=256||tokens[j-
36.
     1].type==')'))&&(tokens[theop].type>=261||tokens[theop].type=='('||tokens[theop].type=='*'||tokens[theop].type=
        //区分解引用
37.
                                       theop=j;
39
40.
41. }
```

# 3) 递归求值。

eval(p,q)函数大体上就是先判断表达式的首尾地址是否合理,不合理 assert(0); 再判断 pq 是否相等,若相等它最终必然是一个数值并返回它的值; 然后运用 check\_parentheses 函数判断该表达式是否被一对匹配的括号包围着,若是则递归求值括号包围的那个表达式。若以上判断都是否,则用 find\_dominant\_operator 函数找出最后一步运行的运算符所在位置 op,而后递归调用 eval 函数,求出 op 左右两端表达式的值 vall,

val2,再根据 op 的运算符进行对应的操作并返回结果。

4)实现算术表达式的递归求值。

其中提到了要区分出(4+3)\*((2+1)和(4+3)\*(2-1),其实在 check\_parentheses 函数中已经实现了,上文已经提到思路。

- 5)实现带有负数的算术表达式的求值(选做)。
- 1.负号和减号如何区分?

负号可以在第一位,或者它前面一位是运算符,)除外。而减号不是如此。

2.负号是单目运算符,分裂时需注意什么?

不要和双目运算符减号搞混。与前一运算符分裂,与其后的一个数值或 变量或寄存器之后的运算符分裂。

## 调试中的表达式求值

1) 扩展功能

需要实现十进制、十六进制、寄存器、左右括号,+-\*/,==,!=,与或非,指针解引用。其中,+-\*/、左右括号、十进制已经在上文中实现。==,!=,&&,||,同+类似。其余的功能实现的方法在代码贴图中解释了。

#### 结果截图:

加减乘除

```
(nemu) p 1*2-3+4/2
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[15] = "[0-9]{1,10}" at position 0 with len 1: 1
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[4] = "\*" at position 1 with len 1: *
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[15] = "[0-9]{1,10}" at position 2 with len 1: 2
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[7] = "-" at position 3 with len 1: -
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[5] = "[0-9]{1,10}" at position 4 with len 1: 3
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[6] = "\+" at position 5 with len 1: +
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[15] = "[0-9]{1,10}" at position 6 with len 1: 4
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[5] = "/" at position 7 with len 1: /
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[15] = "[0-9]{1,10}" at position 8 with len 1: 2
```

负号

```
[(nemu) p 2--1
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[15] = "[0-9]{1,10}" at position 0 with len 1: 2
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[7] = "-" at position 1 with len 1: -
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[7] = "-" at position 2 with len 1: -
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[15] = "[0-9]{1,10}" at position 3 with len 1: 1
3
```

```
(nemu) p (-1)*2
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[2] = "\(" at position 0 with len 1: (
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[7] = "-" at position 1 with len 1: -
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[15] = "[0-9]{1,10}" at position 2 with len 1: 1
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[3] = "\)" at position 3 with len 1: )
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[4] = "\*" at position 4 with len 1: *
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[15] = "[0-9]{1,10}" at position 5 with len 1: 2
-2
```

寄存器、十六进制、==、!=、&&、||

```
(nemu) p $a1
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[13] = "\$[a-dA-D][hlHL]|\$[eF]?(ax|dx|cx|bx|bp|si|di|sp)" at position 0 with len 3: $a1
5
(nemu) p $ax
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[13] = "\$[a-dA-D][hlHL]|\$[eF]?(ax|dx|cx|bx|bp|si|di|sp)" at position 0 with len 3: $ax
8004
(nemu)
```

#### !、\*指针解引用

```
[(nemu) p !1+1
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[11] = "!" at position 0 with len 1: !
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[15] = "[0-9]{1,10}" at position 1 with len 1: 1
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[6] = "\+" at position 2 with len 1: +
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[15] = "[0-9]{1,10}" at position 3 with len 1: 1
[nemu) p *0x100000
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[4] = "\*" at position 0 with len 1: *
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[12] = "0[xX][A-Fa-f0-9]{1,8}" at position 1 with len 8: 0x100000
[src/monitor/debug/expr.c,88,make_token] match rules[12] = "0[xX][A-Fa-f0-9]{1,8}" at position 1 with len 8: 0x100000
```

#### 括号

代码如下:

```
1. int eval(int p,int q)
2. {
3.    int i=0;
4.    if(p>q)
5.    assert(0);
6.    else if(p==q)
7.    {
8.
```

```
9.
                   if(tokens[p].type==264) //为十进制数
10.
                           sscanf(tokens[p].str,"%d",&i);
11.
12.
                           return i;
13.
                   }
14.
                   else if(tokens[p].type==265) //为 16 进制
15.
16.
                           sscanf(tokens[p].str,"%x",&i);
17.
                           return i;
18.
                   else if(tokens[p].type==262)
19.
20.
                   { //寄存器,利用 regsl 等函数判断出它是 32 位或 16 位,并判断出位置
   是第几个, 然后求值。8位寄存器一个个判断。
21.
                           int j=0,sl=1,sw=1;
22.
                           for(;j<8&&sl!=0&&sw!=0;j++)</pre>
23.
                           {
24.
                                   sl=strcmp(tokens[p].str+1,regsl[i]);
25.
                                   sw=strcmp(tokens[p].str+1,regsw[i]);
26.
                           }
27.
                            if(sl==0)
28.
                                   i=cpu.gpr[j]._32;
29.
                                   return i;
30.
31.
                           else if(sw==0)
32.
                                   return cpu.gpr[j]._16;
33.
                           else
34.
35.
                                   if(strcmp(tokens[p].str, "$al")==0)
36.
                                           return reg_b(0);
37.
                                   if(strcmp(tokens[p].str+1,"cl")==0)
38.
                                           return reg_b(1);
                                   if(strcmp(tokens[p].str+1,"dl")==0)
39.
40.
                                           return reg_b(2);
41.
                                   if(strcmp(tokens[p].str+1,"bl")==0)
42.
                                           return reg_b(3);
43.
                                   if(strcmp(tokens[p].str+1,"ah")==0)
44.
                                           return reg_b(4);
45.
                                   if(strcmp(tokens[p].str+1,"ch")==0)
46.
                                           return reg_b(5);
                                   if(strcmp(tokens[p].str+1,"dh")==0)
47.
48.
                                           return reg_b(6);
49.
                                   if(strcmp(tokens[p].str+1,"bh")==0)
50.
                                           return reg_b(7);
                           }
51.
```

```
52.
                           if(j==8)
53.
                                   assert(0);
54.
                   else
55.
                           assert(0);
56.
57.
58.
           else if(check_parentheses(p,q)==true)
                   return eval(p+1,q-1);
59.
60.
           else
61.
           {
62.
                   int op,val1,val2;
                   if((q-p==1)&&tokens[p].type=='-') //负号是不会被视作 op 的, 所以
63.
   它只能最后被分解为最小的表达式,例如 3--2,最后会 eval (2,3),即-2。
                           return 0-eval(q,q);
64.
65.
                   if(((q-
   p==1)||(tokens[p+1].type=='('&&tokens[q].type==')'))&&tokens[p].type==261)
                   { //此处判断!,要么是!2要么是!(1-1)这两种情况,进行判断。
66.
67.
                           i=eval(p+1,q);
68.
                           return !i;
69.
                   }
70.
                   if(((q-
   p==1)||(tokens[p+1].type=='('&&tokens[q].type==')'))&&tokens[p].type=='*')
71.
                   { //此处判断*,要么是*0x100000 要么是*(0x10000+4)两种情况,进
   行判断, 然后用 eval 得到整数, 用 vaddr_read()读取内存。
72.
73.
                           return vaddr_read(eval(p+1,q),4);
74.
75.
                   op=find_dominant_operator(p,q);
76.
77.
                   val1=eval(p,op-1);
78.
                   val2=eval(op+1,q);
79.
                   switch(tokens[op].type)
80.
81.
                           case '+':return val1+val2;
82.
                           case '-':return val1-val2;
83.
                           case '*':return val1*val2;
84.
                           case '/':return val1/val2;
85.
                           case 257:
                                    if(val1==val2)
86.
87.
                                          return 1;
88.
                                    else
89.
                                            return 0;
90.
                           case 258:
91.
                                   if(val1!=val2)
```

```
92.
                                               return 1;
93.
                                      else
94.
                                               return 0;
95.
                              case 259:
                                      if(val1&&val2)
96.
97.
                                               return 1;
98.
                                      else
99.
                                               return 0;
                               case 260:
100.
101.
                                        if(val1||val2)
102.
                                                return 1;
103.
                                        else
104.
                                                return 0;
105.
                               default:assert(0);
106.
107.
108.
              return 0;
109. }
```

在 ui.c 函数中 cmd\_p:

```
static int cmd_p(char *args)
{
    bool success;
    int i;
    i=expr(args, &success);
    printf("%d\n",i);
    return 0;
}
```

log

# 1.3 监视点

1)监视点的结构体

```
    typedef struct watchpoint {
    int NO; //编号
    struct watchpoint *next;
    int value; //旧值,
```

```
    int newvalue; //新值,
    char type; //类型 监视点wor断点b
    char Enb; //是否开启
    char str[32]; //被监视的表达式
    /* TODO: Add more members if necessary */
    10.
    11.
    12. } WP;
```

# 3) 实现监视点的池的管理。

new\_wp 是从 free 链表中取一个结点给 head 链表,且将表达式、值赋给它,修改开关,并输出该节点的编号。运用正则表达式判断是否为断点,若是则 type 为 b,否则为 w,具体见下文断点处。

```
    WP* new_wp(char *string)

2. {
3.
        WP *help;
4.
        bool success;
5.
        if(free ==NULL)
                assert(0);
6.
7.
8.
        help=free ;
9.
        free_=free_->next;
        strcpy(help->str,string);
10.
        help->value=expr(string,&success);
11.
12.
        int status;
13.
        int cflags = REG_EXTENDED;
14.
15.
        regmatch t pmatch[1];
        const size_t nmatch =1;
16.
17.
        regex_t reg;
        const char * pattern="\\$[eE][iI][pP][=][=]0x[0-9a-fA-F]{1,8}";
18.
        regcomp(®,pattern,cflags);
19.
20.
        status=regexec(®,string,nmatch,pmatch,0);
21.
        if(status == REG_NOMATCH)
22.
            help->type='w';
23.
        else if(status ==0)
24.
            help->type='b';
25.
        help->Enb='Y';
26.
27.
        help->next=head;
28.
        head=help;
        printf("The number is %d\n",help->NO);
29.
        return help;
30.
31. }
```

free\_wp 函数是遍历 head 链表直到找出对应 NO 的结点,从 head 中删除,添加到 free 链表中。同时修改类型、表达式、值、开关。

```
    void free_wp(int number)

2. {
3.
        WP *p,*q;
        q=NULL;
5.
        p=head;
6.
        while(p!=NULL&&p->NO!=number)
7.
8.
            q=p;
9.
            p=p->next;
10.
        }
11.
        if(p==NULL)
12.
            assert(0);
13.
        if(q==NULL)
14.
15.
            head=head->next;
            p->value=0;
16.
            memset(p->str,0,sizeof(p->str));
17.
18.
            p->type=' ';
19.
            p->Enb=N;
20.
            p->next=free_;
21.
            free_=p;
22.
        }
23.
        else
24.
        {
25.
            q->next=p->next;
26.
            p->value=0;
27.
            memset(p->str,0,sizeof(p->str));
            p->type=' ';
28.
29.
            p->Enb=N;
30.
            p->next=free_;
31.
            free_=p;
32.
33.
        printf("Free the %d\n",p->NO);
34.
        return;
35.}
```

#### 3) 温故而知新

框架代码中定义 wp\_pool 等变量时使用了关键字 static,在此处的含义是静态全局变量,该变量只能被本文件中的函数调用,并且是全局变量,而不能被同一程序其他文件中的函数调用。在此处使用 static 是为了避免它被误修改。

# 4) 实现以下功能:

1、如讲义中所言,每当 cpu\_exec()执行完一条指令,调用函数 judge\_wp 对所有表达式求值判断是否变化,若变化则返回-1,暂 停,输出提示并返回。 代码如下:

在 cpu-exec.c 中:

```
1. /* TODO: check watchpoints here. */
2.    int judge=judge_wp();
3.    if(judge==-1)
4.    {
5.        nemu_state = NEMU_STOP;
6.        printf("Triggered the monitoring point\n");
7.        return;
8.    }
```

在 watchpoint.c 中:

```
    int judge_wp()

2. {
3.
            WP* p;
            bool success;
4.
            p=head;
5.
            if(p==NULL)
7.
                     return 0;
8.
            while(p)
9.
            {
                     p->newvalue=expr(p->str,&success);
10.
                     if(p->newvalue!=p->value)
11.
12.
                              return -1;
13.
                     p=p->next;
14.
15.
            return 0;
16.}
```

# 结果截图:

```
| (nemu) w $eax | [src/monitor/debug/expr.c,89,make_token] match rules[13] = "\$[a-dA-D][hlHL]|\$[eE]?(ax|dx|cx|bx|bp|si|di|sp)" at position 0 with len 4: $eax | The number is 0 | (nemu) w *0x1000000 | [src/monitor/debug/expr.c,89,make_token] match rules[4] = "\*" at position 0 with len 1: * [src/monitor/debug/expr.c,89,make_token] match rules[12] = "0[xX][A-Fa-f0-9]{1,8}" at position 1 with len 8: 0x100000 | (nemu) info w | (
```

3)使用 info w 来打印监视点信息。这里在 cmd\_info 中调用了函数 print\_wp(),代码如下:

```
1. void print_wp()
2. {
3.     printf("Num\tType\tEnb \t\t Value\t\t What\n");
4.     for(int i=0;i<NR_WP;i++)
5.          printf("%4d\t%c\t%c\t\t0x%x\t%s\n",wp_pool[i].NO,wp_pool[i].
          type,wp_pool[i].Enb,wp_pool[i].value,wp_pool[i].str);
6. }</pre>
```

# 结果截图:

3、删除监视点。在 cmd\_d 中调用 free\_wp 函数即可。结果截图:

```
(nemu) d 0
Free the 0
(nemu) info w
Num Type Enb Value What
0 N 0x0
1 w Y 0x1234b8 *0x100000
2 N 0x0
3 N 0x0
4 N 0x0
5 N 0x0
```

# 1.4 断点

# 1)断点;

代码在上面已经贴出。运用正则表达式判断是否为断点格式: seip==0x16 进制数字,regcomp()函数编译正则表达式,执行成功返回 0,则 type 为 b,否则为 w。

截图:

```
31 N 0x0

[(nemu) si
100000: b8 34 12 00 00 movl $0x1234,%eax

[src/monitor/debug/expr.c,89,make_token] match rules[14] = "\$[Ee][Ii][Pp]" at position 0 with len 4: $eip

[src/monitor/debug/expr.c,89,make_token] match rules[1] = "==" at position 4 with len 2: ==

[src/monitor/debug/expr.c,89,make_token] match rules[12] = "0[xX][A-Fa-F0-9]{1,8}" at position 6 with len 8: 0x10000

Triggered the monitoring point
```

## 2) 一点也不能长?

必须的。因为当我们在调试器中对代码的某一行设置断点时,会把这里本来指令的第一个字节保存起来,然后写入一条 INT 3 指令,机器码为 0xcc,仅有一个字节,设置和取消断点时也需要保存和恢复一个字节。

断点机制不能正常工作。因为 INT3 断点将被调试进程中对应地址处的字节替换为 0xcc,当 int3 指令的长度变成 2 个字节,其他指令同 x86,会导致这里本来指令的第一个字节被 2 个字节所代替,空间不够,不正确。

#### 3) 随心所欲的断点。

将断点设置在指令的非首字节,就无法检测到断点。因为会检测函数的地址,读取它的第一个字节,判断是否等于 0xCCH。

## 4)NEMU的前世今生。

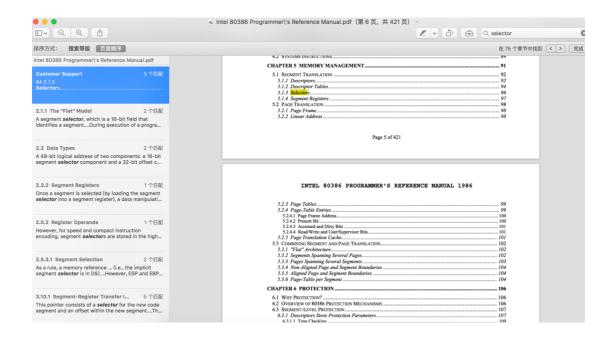
模拟器 emulator 和调试器 debugger 的不同。我觉得 dubugger 是一个命令行调试工具,设置断点,调试程序,测试 bug,然后 emulator 是一个载体,就是虚拟机,是一个独立的系统,不会对电脑本身的系统造成影响,我们可以借助它兼容不同的软件。

我觉得 gdb 和 nemu 中我们在实现的功能好像差不多,但是 gdb 是可以直接在函数某一行或是函数入口处设置断点,可以随便查看变量当前的值。

# Log 截图:

# 1.5 i386 手册

1) 尝试通过目录定位关注的问题;



# 1.6 必答题:

1) 理解基础设施;

在调试上花费 75h, 简易调试器帮它节省 50h。

- 2) 查阅 i386 手册;
  - 1、EFLAGS 寄存器中的 CF 位是什么意思?

P34 页中提到参阅附录 c, CF 是进位标志;

P419 页中写到 CF 位:在最高位发生进位或者借位的时候将其置 1,否则清零。

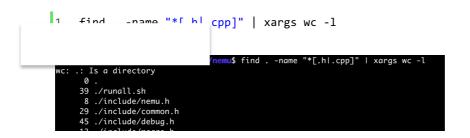
2、ModR/M 字节是什么?

P241-243 页。ModR/M 由 Mod, Reg/Opcode, R/M 三部分组成。Mod 是前两位,提供寄存器寻址和内存寻址,Reg/Opcode 为 345 位,如果是 Reg 表示使用哪个寄存器,Opcode 表示对 group 属性的 Opcode 进行补充; R/M 为 678 位,与 mod 结合起来查图得 8 个寄存器和 24 个内存寻址

3、mov 指令的具体格式是怎么样的? P347页。格式是 DEST ← SRC.

## 3)shell 命令;

.c 和.h 文件有 3994 行代码, 使用命令:



```
wc: ./build/obj/misc: Is a directory
    0 ./build/obj/misc
wc: ./build/obj/cpu/exec: Is a directory
    0 ./build/obj/cpu/exec
3994 total
```

和框架代码相比,在 PA1 中写了 1008 行代码;

log回转代码回到过去;除去空行之外,nemu/目录下的所有.c和.h文件总共有3308行代码。

```
grep: .: Is a directory
grep: ./src: Is a directory
grep: ./src/misc: Is a directory
grep: ./src/cpu/exec: Is a directory
grep: ./build/obj/misc: Is a directory
grep: ./build/obj/cpu/exec: Is a directory
3308
```

- -wall 使 GCC 产生尽可能多的警告信息,取消编译操作,打印出编译时所有错误或警告信息。
- -Werror 要求 GCC 将所有的警告当成错误进行处理,取消编译操作。 使用-Wall 和-Werror 就是为了找出存在的错误,尽可能地避免程序运行出错, 优化程序。