

2021/03/17_x86逆向_第10课_switch-case情况4、循环结构

笔记本: x86逆向-C

创建时间: 2021/3/17 星期三 9:58

作者: ileemi

- [switch-case](#)
- [循环结构](#)
 - [do-while](#)
 - [while](#)
 - [for](#)
- [编译器对循环结构的优化](#)

switch-case

情况4（降低判定树的高度）：最大 case 值和最小 case 值差值大于255时，会出现两个跳转在一起（jg、jz）的情况。编译器在编译时，会将 case 值进行从小到大排序，将每一个 case 值作为一个节点，从这些节点中找到一个中间值作为根节点，以此形成一棵平衡二叉树，以每个节点为判定值，大于和小于关系分别对应左子树和右子树。

示例：

```
.text:00401000 ; int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
.text:00401000 _main proc near ; CODE XREF: start+AF↓p
.text:00401000
.text:00401000 argc = dword ptr 4
.text:00401000 argv = dword ptr 8
.text:00401000 envp = dword ptr 0Ch
.text:00401000
.text:00401000 mov eax, [esp+argc]
.text:00401004 cmp eax, 740
.text:00401009 jg loc_4010B5
.text:0040100F jz CASE_740
.text:00401015 cmp eax, 473
.text:0040101A jg short loc_401075
.text:0040101C jz short CASE_473
.text:0040101E sub eax, 140
.text:00401023 jz short CASE_140
.text:00401025 sub eax, 151
.text:0040102A jz short CASE_291
.text:0040102C sub eax, 71
.text:0040102F jnz DEFAULT
.text:00401035
.text:00401035 CASE_362:
.text:00401035 push offset aCase362 ; "case 362\n"
.text:0040103A call printf
.text:0040103F add esp, 4
.text:00401042 xor eax, eax
```

jz 后的值，作为对应的case值

混合方案

```
.text:004010B4      retn
.text:004010B5      ;
.text:004010B5      loc_4010B5:      ; CODE XREF: _main+91j
.text:004010B5      cmp     eax, 1073
.text:004010BA      jg      short loc_4010FA
.text:004010BC      jz      short CASE 1073
.text:004010BE      sub     eax, 891
.text:004010C3      jz      short CASE 891
.text:004010C5      sub     eax, 71
.text:004010C8      jnz     short DEFAULT
.text:004010CA      CASE_962:
.text:004010CA      push    offset aCase962 ; "case 962\n"
.text:004010CF      call    printf
.text:004010D4      add     esp, 4
.text:004010D7      xor     eax, eax
.text:004010D9      retn
.text:004010DA      ;
.text:004010DA      CASE_891:      ; CODE XREF: _main+C31j
.text:004010DA      push    offset aCase891 ; "case 891\n"
.text:004010DF      call    printf
.text:004010E4      add     esp, 4
.text:004010E7      xor     eax, eax
.text:004010E9      retn
.text:004010EA      ;
000010B5  004010B5: _main:loc_4010B5 (Synchronized with Hex View-1)
```

该情况存在混合方案（取决与 case 值之间是否连续以及值之间的差值大小），如下图所示：

```
.text:00401000      ; int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
.text:00401000      _main      proc near      ; CODE XREF: start+AF1p
.text:00401000      argc      = dword ptr 4
.text:00401000      argv      = dword ptr 8
.text:00401000      envp      = dword ptr 0Ch
.text:00401000      mov     eax, [esp+argc]
.text:00401004      cmp     eax, 140
.text:00401004      jg      short loc_401080
.text:00401009      jz      short CASE_140
.text:0040100B      add     eax, -8      ; switch 5 cases
.text:00401010      cmp     eax, 4
.text:00401013      ja      def_401019      ; jumtable 00401019 default case
.text:00401019      jmp     ds:jpt_401019[eax*4] ; switch jump
.text:00401020      ;
.text:00401020      CASE_8:      ; CODE XREF: _main+191j
.text:00401020      ; DATA XREF: .text:jpt_401019!o
.text:00401020      push    offset aCase891 ; jumtable 00401019 case 8
.text:00401025      call    sub_401130
.text:0040102A      add     esp, 4
.text:0040102D      xor     eax, eax
.text:0040102F      retn
.text:00401030      ;
.text:00401030      CASE_9:      ; CODE XREF: _main+191j
0000100B  0040100B: _main+B (Synchronized with Hex View-1)
```

循环结构

do-while

先执行循环体，后比较判断。3种循环中效率最高的，还原代码时，条件按照正条件进行还原。

示例：

• 正常情况

```

.text:00401026 rep stosd
.text:00401028 mov     [ebp+var_4], 0
.text:0040102F mov     [ebp+var_8], 1
.text:00401036
.text:00401036 loc_401036: ; CODE XREF: _main_0+3C↓j
.text:00401036 mov     eax, [ebp+var_4]
.text:00401039 add     eax, [ebp+var_8]
.text:0040103C mov     [ebp+var_4], eax
.text:0040103F mov     ecx, [ebp+var_8]
.text:00401042 add     ecx, 1
.text:00401045 mov     [ebp+var_8], ecx
.text:00401048 cmp     [ebp+var_8], 100
.text:0040104C jle     short loc_401036
.text:0040104E mov     edx, [ebp+var_4]
.text:00401051 push    edx
.text:00401052 push    offset Format ; "%d\n"
.text:00401057 call    _printf
.text:0040105C add     esp, 8

```

do while

• 永真循环（死循环）

```

.text:00401000 argc = dword ptr 4
.text:00401000 argv = dword ptr 8
.text:00401000 envp = dword ptr 0Ch
.text:00401000
.text:00401000 xor     ecx, ecx
.text:00401002 mov     eax, 1
.text:00401007
.text:00401007 loc_401007: ; CODE XREF: _main+A↓j
.text:00401007 add     ecx, eax
.text:00401009 inc     eax
.text:0040100A jmp     short loc_401007
.text:0040100A _main
.text:0040100A endp

```

do-while循环，循环条件为永真

代码定式：

```

DO_BEGIN:
... // 循环语句块
jxx DO_BEGIN // 向上跳转
DO_END:

```

while

先比较判断，后执行循环体。反汇编还原代码时需要反条件还原，和流水线方向不一致。

示例：

```

9: int i = 1;
0040102F mov     dword ptr [ebp-8], 1
10: while (i <= 100)
00401036 cmp     dword ptr [ebp-8], 64h
0040103A jg     main+40h (00401050) 1
11: {
12:     nSum = nSum + i;
0040103C mov     eax, dword ptr [ebp-4]
0040103F add     eax, dword ptr [ebp-8]
00401042 mov     dword ptr [ebp-4], eax
13:     i++;
00401045 mov     ecx, dword ptr [ebp-8]
00401048 add     ecx, 1
0040104B mov     dword ptr [ebp-8], ecx
14: }
0040104E jmp     main+26h (00401036) 2
15: printf("%d\n", nSum);
00401050 mov     edx, dword ptr [ebp-4]
00401053 push    edx
00401054 push    offset string "%d\n" (0042201c)
00401059 call    printf (00401250)
0040105E add     esp, 8
16: return 0;
00401061 xor     eax, eax
17: }

```

while 循环

jmp 跳转会跳到 "比较地址" 上

代码定式:

```
WHILE_BEGIN:
    jxx WHILE_END
    ... // 循环语句块
    jmp DO_BEGIN // 向上跳转
WHILE_END:
```

for

先初始化，再比较判断，后执行循环体。反汇编还原代码时需要反条件还原，和流水线方向不一致。

伪代码如下:

```
FOR_INIT:
    i = 1;
    jmp FOR_CMP
FOR_STEP:
    i++;
FOR_CMP:
    cmp i, 100
    jg FOR_END
FOR_BODY:
    nSum = nSum + i;
    jmp FOR_STEP
FOR_END:
```

```
27:
28:
29:
30:
31:
32:
33:
34:
35:
36:
37:
38:
39:
40:
41:
42:
43:
44:
45:
46:
47:
0040D726 C7 45 F8 01 00 00 00 mov     dword ptr [ebp-8],1
0040D72D EB 09                      jmp     main+38h (0040d738)
0040D72F 8B 45 F8                      mov     eax,dword ptr [ebp-8]
0040D732 83 C0 01                      add     eax,1
0040D735 8B 45 F8                      mov     dword ptr [ebp-8],eax
0040D738 7D F8 64                      cmp     dword ptr [ebp-8],64h
0040D73C 7F 0B                      jg      main+49h (0040d749)
44: {
45:     nSum = nSum + i;
0040D73E 8B 4D FC                      mov     ecx,dword ptr [ebp-4]
0040D741 03 4D F8                      add     ecx,dword ptr [ebp-8]
0040D744 89 4D FC                      mov     dword ptr [ebp-4],ecx
46: }
0040D747 EB E6                      jmp     main+2Fh (0040d72f)
47: printf("%d\r\n", nSum);
0040D749 8B 55 FC                      mov     edx,dword ptr [ebp-4]
0040D74C 52                          push    edx
0040D74D 68 1C 20 42 00              push    offset string "default" (0042201c)
```

汇编代码定式:

```

    mov mem/reg, xxx // 赋初值
    jmp FOR_CMP // 跳转到循环条件判定部分
FOR_STEP: // 步长计算部分
    // 修改循环变量Step
    mov reg, Step
    // 修改循变量的计算过程，在实际分析中，视算法不同而不同
    add reg, xxx
    mov Step, eax
FOR_CMP: // 循环条件判定部分
    mov eax, dword ptr Step
    // 判断循环变量和循环终止条件StepEnd的关系，
    // 满足条件则退出 for 循环
    cmp ecx, StepEnd
    jxx FOR_END // 条件成立，循环结束
    ...
    jmp FOR_STEP // 向上跳转，修改流程回到步长计算部分
FOR_END:

```

上面的三种循环，定时时没有Debug版的，在 Release 版中，三种循环最终都会优化成 "do-while" 循环结构。

比较条件表达式中有常量时，就不满足常量折叠，所以生成的汇编代码中在do-while外有一层判断语句（if），结构如下所示：

```

for(i = 1; i <= argc; i++)
{
    nSum = nSum + i;
}
// 伪代码
if (i <= argc)
{
    do
    {
        nSum = nSum + i;
        i++;
    }while(i <= argc)
}

```

```

.text:00401000 argc = dword ptr 4
.text:00401000 argv = dword ptr 8
.text:00401000 envp = dword ptr 0Ch
.text:00401000
.text:00401000 mov     edx, [esp+argc]
.text:00401004 mov     eax, 1
.text:00401009 xor     ecx, ecx
.text:0040100B cmp     edx, eax
.text:0040100D jle     short loc_401016
.text:0040100F loc_40100F: add     ecx, eax ; CODE XREF: _main+141j
.text:0040100F inc     eax
.text:00401011 cmp     eax, edx
.text:00401014 jle     short loc_40100F
.text:00401016 loc_401016: push    ecx ; CODE XREF: _main+D1j
.text:00401017 push    offset unk_407030
.text:0040101C call    sub_401030
.text:00401021 add     esp, 8
.text:00401024 xor     eax, eax
.text:00401026 retn
.text:00401026 _main
.text:00401026
.text:00401027 align 10h
0000100D 0040100D: _main+D (Synchronized with Hex View-1)

```

在循环中根据跳转处的上下文汇编代码可以分辨出break、continue:

- break (跳转到循环结束位置)

```

.text:00401000 argc = dword ptr 4
.text:00401000 argv = dword ptr 8
.text:00401000 envp = dword ptr 0Ch
.text:00401000
.text:00401000 push    ebx
.text:00401001 mov     ebx, [esp+4+argc]
.text:00401005 push    esi
.text:00401006 push    edi
.text:00401007 xor     edi, edi
.text:00401009 mov     esi, 1
.text:0040100E loc_40100E: add     edi, esi ; CODE XREF: _main+251j
.text:0040100E cmp     esi, ebx
.text:00401010 jz     short break
.text:00401012 push    offset aHelloworld ; "HelloWorld\r\n"
.text:00401014 call    sub_401040
.text:00401016 add     esp, 4
.text:00401018 inc     esi
.text:0040101A cmp     esi, 64h ; 'd'
.text:0040101C jle     short loc_40100E
.text:0040101E break: push    edi ; CODE XREF: _main+121j
.text:0040101E
.text:00401020 push    offset unk_407030
.text:00401022 call    sub_401040
.text:00401024 add     esp, 8
.text:00401026 xor     eax, eax
.text:00401028 pop     edi

```

- continue (跳过后需要执行的语句)

```

.text:00401000 argc = dword ptr 4
.text:00401000 argv = dword ptr 8
.text:00401000 envp = dword ptr 0Ch
.text:00401000
.text:00401000 push    ebx
.text:00401001 mov     ebx, [esp+4+argc]
.text:00401005 push    esi
.text:00401006 push    edi
.text:00401007 xor     edi, edi
.text:00401009 mov     esi, 1
.text:0040100E loc_40100E: add     edi, esi ; CODE XREF: _main+251j
.text:0040100E cmp     esi, ebx
.text:00401010 jz     short continue
.text:00401012 push    offset aHelloworld ; "HelloWorld\r\n"
.text:00401014 call    sub_401040
.text:00401016 add     esp, 4
.text:00401018 inc     esi
.text:0040101A cmp     esi, 64h ; 'd'
.text:0040101C jle     short loc_40100E
.text:0040101E continue: push    edi ; CODE XREF: _main+121j
.text:0040101E
.text:00401020 push    offset unk_407030
.text:00401022 call    sub_401040
.text:00401024 add     esp, 8
.text:00401026 xor     eax, eax
.text:00401028 pop     edi

```

编译器对循环结构的优化

- 强度削弱: 用等价的低周期的指令代替高周期的指令。
- 减少分支: 减少跳转。

- 代码外提：编译器在编译程序时会检测循环结构中是否有重复的操作，在对循环结构中语句块的执行结构没有任何影响的情况下（外提代码必须是循环结构中不会修改的值），可选择相同的代码进行外提，以减少循环语句块中的执行代码，提高循环执行效率。