Decaf PA4

计64 翁家翌 2016011446

DU链求解

算法核心可以用如下公式表示:

```
\begin{aligned} LiveIn[B] &= LiveUse[B] \cup (LiveOut[B] - Def[B]) \\ &LiveOut[B] = \cup_{b \in S[B]} (LiveIn[b]) \end{aligned}
```

其中 S[B] 为 B 的所有后继基本块的集合。对于 DU 链的求解、这里需要多记录一个位置信息。

处理KILL和GEN

Kill 表示每一块有哪些变量定义过, Gen 表示每一个被定义变量的最后定义位置。

修改 BasicBlock.java,添加函数 computeGenAndKill,位于240行。

首先先复制一遍上面的 analyzeLiveness 函数,然后把操作改一下。由于只有 def opo 会影响这两个集合,因此根据之前的注释,只需将其统一修改即可,大致代码如下所示:

```
if (tac.op0 != null) {
   if (!kill.contains(tac.op0))
      gen.add(new Pair(tac.id, tac.op0));
   kill.add(tac.op0);
}
```

处理IN和OUT

修改 FlowGraph.java,添加函数 analyzeDUChain,位于210行。

首先复制一遍上面的 analyzeLiveness 函数框架。对于每个BasicBlock求出Gen和Kill集合,然后对着in与out的公式迭代,如果出现相邻两次迭代状态相同,则停止迭代。代码如下:

处理整体 DU 链

修改 BasicBlock.java, 添加函数 analyzeDUChain, 位于290行。

还是复制一遍之前的框架之后,对于每一个 Block 先求出 in,作为该 Block 第一个语句的 in。从前到后扫描每一条语句,动态维护该 in 集合,同时建立整体 DU 链。由于是根据位置获得的 DU 链的信息,已经不知道定义位置在哪个 Block 里面了,因此 DU 链集合无法分配到每一块中,只能建立一个整体的 DU 链。

处理局部 DU 链

修改 BasicBlock.java, 添加函数 rebuildDUChain, 位于381行。

还是复制一遍框架之后,由于现在已经求得整体的 DU 链,但要将 DU 链存在每个 Block 里面,所有还需再遍历每一个块进行 DU 链的提取。大致代码如下:

```
Temp core = null;
if (tac.opc == ....) core = tac.op0;
if (core != null)
    DUChain.put(new Pair(tac.id, core), parent.DUChain.get(new Pair(tac.id, core)));
```

分析输出的 TAC 序列与 DU 链信息

to.du 的输出结果共包含三个函数, 如下所示:

FUNCTION _Main_New

```
FUNCTION _Main_New :
BASIC BLOCK 0 :
1   _T0 = 4 [ 2 ]
2   parm _T0
3   _T1 = call _Alloc [ 5 6 ]
4   _T2 = VTBL <_Main> [ 5 ]
5   *(_T1 + 0) = _T2
6   END BY RETURN, result = _T1
```

该函数顺序执行,无分支结构、没有出现覆盖定值点等等现象。

FUNCTION main

```
FUNCTION main :
BASIC BLOCK 0 :
7 call _Main.f
8 END BY RETURN, void result
```

该函数无定值点, 无 DU 链。

FUNCTION Main.f

```
FUNCTION _Main.f :
BASIC BLOCK 0 :
9 _T7 = 0 [ 10 ]
10 _T5 = _T7 [ ]
11 _T8 = 1 [ 12 ]
12 _T6 = _T8 [ ]
13 _T10 = 0 [ 14 ]
14 _T9 = _T10 [ 21 24 30 ]
15 _T11 = 2 [ 16 ]
16 _T3 = _T11 [ 18 ]
17 _T12 = 1 [ 18 ]
18 \quad _{T13} = (_{T3} + _{T12}) [ 19 ]
19 _T4 = _T13 [ 28 ]
20 END BY BRANCH, goto 1
BASIC BLOCK 1 :
21 END BY BEQZ, if _T9 =
       0 : goto 7; 1 : goto 2
BASIC BLOCK 2 :
22 _T14 = 1 [ 23 ]
23 _T3 = _T14 [ 35 ]
24 END BY BEQZ, if _{T9} =
       0 : goto 4; 1 : goto 3
BASIC BLOCK 3 :
25 call _Main.f
26 END BY BRANCH, goto 4
BASIC BLOCK 4 :
27 _T15 = 1 [ 28 ]
28 \quad T16 = (T4 + T15) \quad 29
29 _T4 = _T16 [ 28 32 36 ]
30 END BY BEQZ, if _{T9} =
      0 : goto 6; 1 : goto 5
BASIC BLOCK 5 :
31 _T17 = 4 [ 32 ]
32 _T18 = (_T4 - _T17) [ 33 ]
33 _T4 = _T18 [ 28 36 ]
34 END BY BRANCH, goto 6
BASIC BLOCK 6 :
35 _T5 = _T3 [ ]
36 _T6 = _T4 [ ]
37 END BY BRANCH, goto 1
BASIC BLOCK 7 :
38 END BY RETURN, void result
```

从该函数中可以看出 $_{T5}$ 是 $_{a}$, $_{T6}$ 是 $_{b}$, $_{T3}$ 是 $_{i}$, $_{T4}$ 是 $_{j}$ 。

在2.2节图4中, d_1 对应(15-)16, d_2 对应(17-)19, d_3 对应(22-)23, d_4 对应(27-)29, d_5 对应(31-)33, d_6 对应35, d_7 对应36。

验证一致性: (a [b] 表示 定值点 a 的 DU 链中包含 b)

- *i* 在定值点 *d*₁ 的 DU 链为 {*d*₂}: 16 [18], 18 [19 (*d*₂)]
- *j* 在定值点 *d*₂ 的 DU 链为 {*d*₄}: 19 [28], 28 [29 (*d*₄)]
- *i* 在定值点 *d*₃ 的 DU 链为 {*d*₆}: 23 [35 (*d*₆)]
- j在定值点 d_4 的 DU 链为 $\{d_4,d_5,d_7\}$: 29 [28, 32, 36 (d_7)], 28 [29 (d_4)], 32 [33 (d_5)]
- *j* 在定值点 *d*₅ 的 DU 链为 {*d*₄, *d*₇}: 33 [28, 36 (*d*₇)], 28 [29 (*d*₄)]
- d_6, d_7 的定值点没有被引用,因此其 DU 链为空。