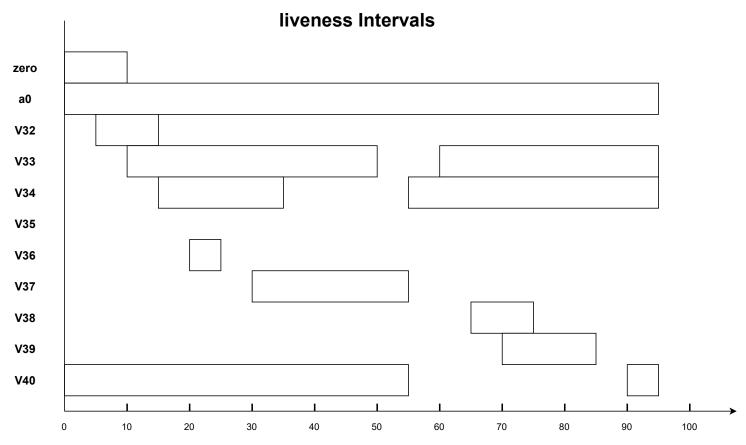
# 计算Live Interval

在寄存器分配的时候,无论时使用图着色还是线性扫描,都会用到live interval信息:



live interval的图示如上,可以看到其中有的变量被分开了几段,每一段是一个range,多个range组成了一个interval,从一个range的开始到结束,变量中的值始终没有被修改,最后一段range的结束点是变量使用的结束点(从编号来说),从此之后变量不再被使用,所以可以看出来这个信息对于寄存器分配是非常重要的。

下面说明一下如何计算得到这个信息。大致有3个步骤:

- 1. 计算基本块内的LiveUse、LiveDef。
- 2. 通过每个块内的LiveUse、LiveDef来计算每个基本块的LiveIn、LiveOut。
- 3. 通过每个基本块的LiveIn、LiveOut来计算live interval。

下面按照步骤来一步一步进行说明。

# 计算LiveUse和LiveDef

LiveUse和LiveDef是两个集合。

首先来介绍一个叫做使用点和定值点的概念,使用点就是一个变量作为运算数进行运算的点,而定值点就是变量被定值的点,比如:

a = b + c

其中的 b 和 c 是运算数, 那么这条指令就是 b 和 c 的使用点, 而 a 被定值了, 那么这条指令就是 a 的定值点。

对于一个基本块来说如果从入口处到达变量V的某一个使用点没有经过V的定值点(也就是没有出现在LiveDef集合中),那么V就在LiveUse集合中。如果从入口处能够到达一个V的定值点,那么V就在LiveDef集合中,否则变量V在此基本块既没有被使用也没有被定值。

计算的方法是从头遍历每一条指令,然后遍历每个指令的操作数,如果操作数此时没有加入到LiveDef中则加入到LiveUse中,如果指令有对变量定值,那么将被定值的变量加入到LiveDef。

#### 伪代码:

### 示例:

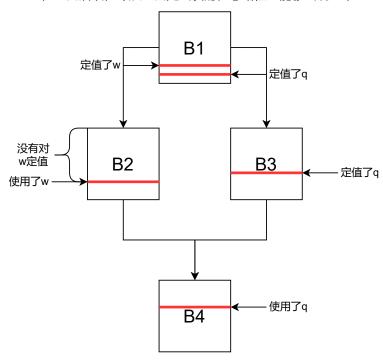
```
b = w;
c = a + b;
a = 27;
d = a + c;
```

LiveUse = {a, w} LiveDef = {a, b, c, d}

# 计算LiveIn和LiveOut

首先说明一下LiveIn和LiveOut的概念。这也是两个集合。

LiveOut,出口活跃,如果从基本块出口处出发的任意路径上能够出现一个use(在定值之前被使用),那么就是出口活跃的。 LiveIn,入口活跃,即从入口处出发的任意路径上能够出现一个use(在定值之前被使用),那么就是入口活跃的。



变量 w 在 B1 出口处活跃, 而变量 q 不是活跃的, 就是因为在 B1 中的定值不会传递到使用点。

根据上面概念就可以知道,基本块B的LiveOut事实上就是B的所有后继的LiveIn的并集。而LiveIn则是LiveOut和LiveDef做差集再并上LiveUse。并上LiveUse是因为按照定义,出现了一个从开始的use,做差集的原因是因为中间的Def可能将一些变量杀死了,虽然再出口处也是活跃的但后续使用的并非是入口处那个值了。

计算的方式是求解一个数据流方程:

```
Algorithm 7.2 Computing Global Liveness Information

Input: The control-flow graph g for a method, and the local liveness sets liveUse and liveDef for every basic block

Output: Two sets for each basic block: liveIn, registers live at the beginning of the block, and liveOut, registers that are live at the end of the block

repeat

for block g in g.blocks in reverse order do

g.liveOut g for block g in g.successors do

g b.liveOut g b.liveOut g s.liveIn

end for

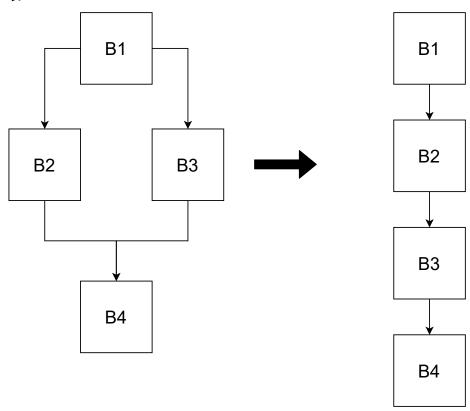
g b.liveIn g b.liveOut g b.liveUse

end for

until no liveOut has changed
```

### 计算Live Intervals

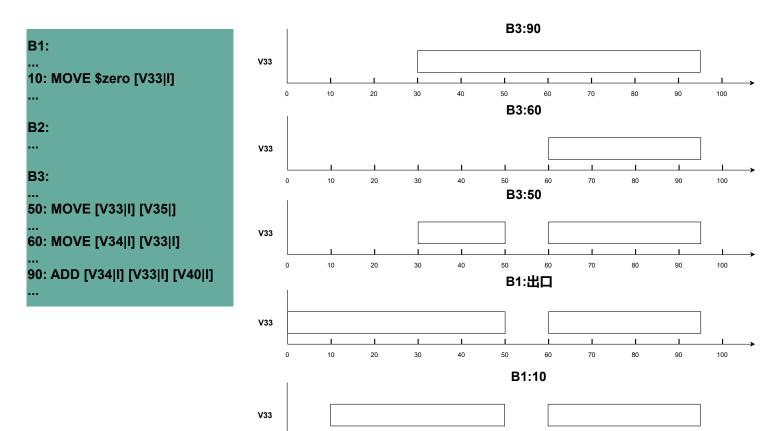
在计算完LiveIn和LiveOut之后可以进行Live Intervals的计算了。需要注意一点就是,再这里的操作中,将控制流图展平为了一个列表:



方式大致是: 逆序遍历基本块列表,如果变量V在一个基本块的出口处活跃,那么假定变量V的活跃区间是整个基本块,逆序遍历基本块的指令列表,将变量V活跃的区间不断缩短,如果出现了对V的定值,那么对interval就进行一个截断,即使截断之后,如果继续向前迭代遇到了一个对于V的使用,那么插入一个新的range,假定range从此处延续到block开始。

### 伪代码:

这个过程就类似于从后向前生长一样,来看看 V33 在这个过程中的变化, V33 在 B3 、 B2 和 B1 的LiveOut中:



40

100

### 案例演示, 太长不说了:

```
import jminusminus.SPIM;

public class Fibonacci {
    // Entry point.
    public static void main(String[] args) {
        int a = 0;
        int b = 1;
        while (1000 > b) {
```

```
SPIM.printInt(b);
              SPIM.printChar('\n');
              int t = a;
              a = b;
              b += t;
          }
     }
 }
IR:
 B0
 B1
 0: LDC [0] $zero
 5: LDC [1] [V32|I]
 10: MOVE $zero [V33|I]
 15: MOVE [V32|I] [V34|I]
 B2
 20: LDC [1000] [V36|I]
 25: BRANCH [LE] [V36|I] [V34|I] B4
 В3
 30: MOVE $a0 [V37|I]
 35: MOVE [V34|I] $a0
 40: INVOKESTATIC jminusminus/SPIM.printInt( $a0 )
 45: MOVE [V37|I] $a0
 50: MOVE [V33|I] [V35|]
 55: MOVE [V40|I] [V34|I]
 60: MOVE [V34|I] [V33|I]
 65: LDC [10] [V38|I]
 70: MOVE $a0 [V39|I]
 75: MOVE [V38|I] $a0
 80: INVOKESTATIC jminusminus/SPIM.printChar( $a0 )
 85: MOVE [V39|I] $a0
 90: ADD [V34|I] [V33|I] [V40|I]
 95: BRANCH B2
 B4
 100: RETURN
LiveUse和LiveDef:
 В0
 liveUse:
 liveDef:
```

```
liveUse:
 liveDef: $zero V32 V33 V34
 В2
 liveUse: V34
 liveDef: V36
 В3
 liveUse: $a0 V33 V34 V40
 liveDef: $a0 V33 V34 V35 V37 V38 V39 V40
 liveUse:
 liveDef:
LiveIn和LiveOut:
 B0
 liveIn: $a0 V40
 liveOut: $a0 V40
 B1
 liveIn: $a0 V40
 liveOut: $a0 V33 V34 V40
 B2
 liveIn: $a0 V33 V34 V40
 liveOut: $a0 V33 V34 V40
 B3
 liveIn: $a0 V33 V34 V40
 liveOut: $a0 V33 V34 V40
 B4
 liveIn:
 liveOut:
```

### 求出的活跃区间为:

zero: [0, 10]
a0: [0, 95]
V32: [5, 15]
V33: [10, 50] [60, 95]
V34: [15, 35] [55, 95]
V35:
V36: [20, 25]
V37: [30, 45]
V38: [65, 75]
V39: [70, 85]
V40: [0, 55] [90, 95]

# 对应的图为:

