

流图中的循环 Part1: 概念、识别方法和应用

李诚

国家高性能计算中心(合肥)、信息与计算机国家级实验教学示范中心 计算机科学与技术学院 2023年11月22日

主要内容



- □理解循环的重要意义
- □循环的一些基本概念
 - ■支配结点
 - ■深度优先排序
 - ■回边
- □自然循环及其识别

流图中的循环



□标识循环并对循环专门处理的重要性

- ■程序执行的大部分时间消耗在循环上
- 循环会影响程序分析的运行时间
- 改进循环性能的优化会对程序执行产生显著影响

举例——循环展开



□loop unrolling(循环展开)

- ■通过将循环体内的代码复制多次,增加loop每一次迭代的步长
- ■减少循环分支指令执行的次数
- ■增大处理器指令调度的空间(指令并行、流水线)
- ■增加了寄存器的重用

```
for (i = 0; i < N; i++) {
    for (j = 0; j < N; i++) {
        A[i][j] = A[i][j] + B[i][j] * C[i][j];
    }
}
```

对」层进行循环展开

```
for (i = 0; i < N; i++) {
	for (j = 0; j < N; i+=4) {
		A[i][j] = A[i][j] + B[i][j] * C[i][j];
		A[i][j+1] = A[i][j+1] + B[i][j+1] * C[i][j+1];
		A[i][j+2] = A[i][j+2] + B[i][j+2] * C[i][j+2];
		A[i][j+3] = A[i][j+3] + B[i][j+3] * C[i][j+3];
	}
}
```

举例——循环展开



□loop unrolling(循环展开)

- ■通过将循环体内的代码复制多次,增加loop每一次迭代的步长
- ■减少循环分支指令执行的次数
- ■增大处理器指令调度的空间(指令并行、流水线)
- ■增加了寄存器的重用

```
for (i = 0; i < N; i++) {
    for (j = 0; j < N; i++) {
        A[i][j] = A[i][j] + B[i][j] * C[i][j];
    }
}
```

```
对j层进行循环展开
```

```
for (i = 0; i < N; i++) {
	for (j = 0; j < N; i+=4) {
		A[i][j] = A[i][j] + B[i][j] * C[i][j];
		A[i][j+1] = A[i][j+1] + B[i][j+1] * C[i][j+1];
		A[i][j+2] = A[i][j+2] + B[i][j+2] * C[i][j+2];
		A[i][j+3] = A[i][j+3] + B[i][j+3] * C[i][j+3];
	}
}
```

在代码尺寸和性能之间做了权衡

举例——循环展开

□clang 含有循环计算的源代码.c –O1 –funroll-loops –emit-llvm –S – Rpass=loop-unroll

| 选项 | 功能 |
|---------------------------|-------------------|
| -funroll-loops | 打开循环展开 |
| -fno-unroll-loops | 关闭循环展开 |
| -mllvm –unroll-max-count | 为部分和运行时展开设置最大展开次数 |
| -mllvm –unroll-count | 确定展开次数 |
| -mllvm –unroll-threshold | 设置循环展开的成本限制 |
| -mllvm –unroll-remainder | 允许循环展开后有尾循环 |
| -Rpass=loop-unroll | 显示循环展开的优化信息 |
| -Rpass-missed=loop-unroll | 显示循环展开失败的信息 |

主要内容



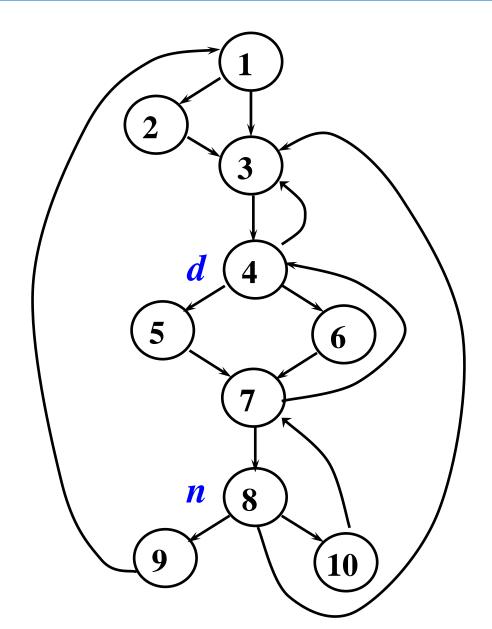
- □理解循环的重要意义
- □循环的一些基本概念
 - ■支配结点
 - ■深度优先排序
 - ■回边
- □自然循环及其识别

支配结点(Dominators)



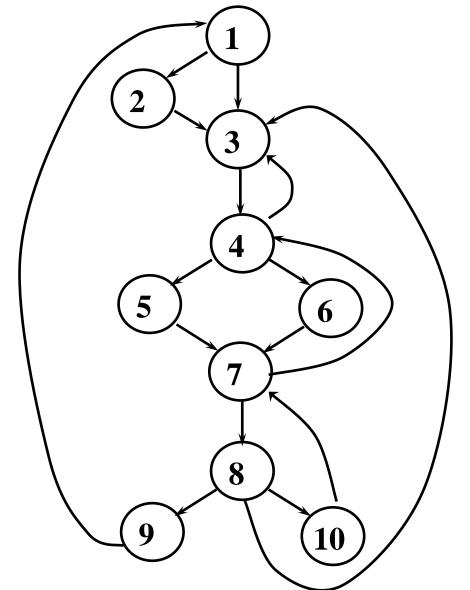
□d是n的支配结点:

- ■若从初始结点起,每条到达n的 路径都要经过d,写成d dom n
- □结点是它本身的支配结点
- □循环的入口是循环中所有结点 的支配结点



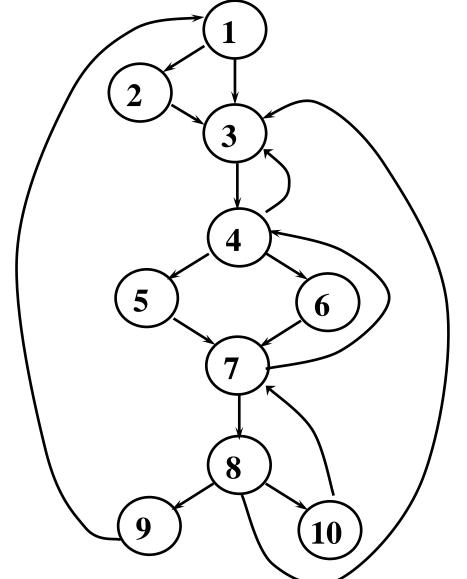
支配结点(Dominators)-举例



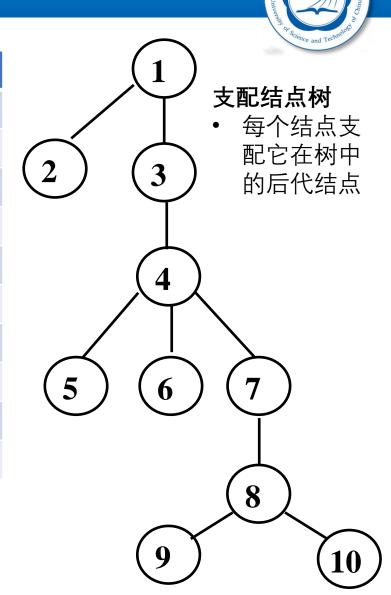


| 支配结点 | 支配对象 |
|------|------|
| 1 | 1-10 |
| 2 | 2 |
| 3 | 3-10 |
| 4 | 4-10 |
| 5 | 5 |
| 6 | 6 |
| 7 | 7-10 |
| 8 | 8-10 |
| 9 | 9 |
| 10 | 10 |

支配结点(Dominators)-举例

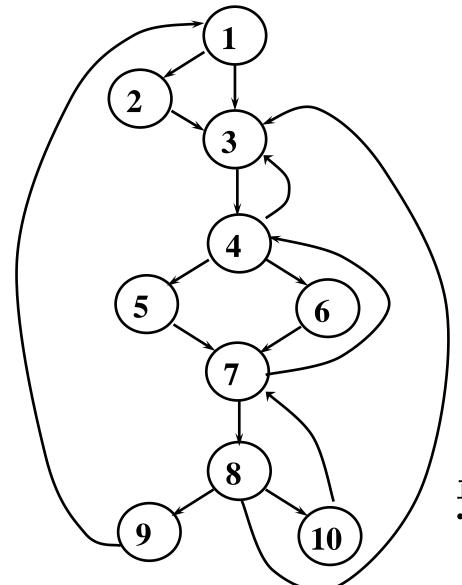


| 支配结点 | 支配对象 |
|------|------|
| 1 | 1-10 |
| 2 | 2 |
| 3 | 3-10 |
| 4 | 4-10 |
| 5 | 5 |
| 6 | 6 |
| 7 | 7-10 |
| 8 | 8-10 |
| 9 | 9 |
| 10 | 10 |



支配结点(Dominators)-举例

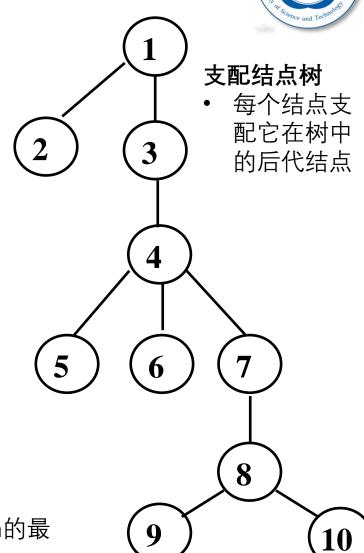




| 支配结点 | 支配对象 |
|------|------|
| 1 | 1-10 |
| 2 | 2 |
| 3 | 3-10 |
| 4 | 4-10 |
| 5 | 5 |
| 6 | 6 |
| 7 | 7-10 |
| 8 | 8-10 |
| 9 | 9 |
| 10 | 10 |

直接支配结点(immediate dominator)

• 从入口结点到达n的所有路径上,结点n的最后一个支配结点





- □正向数据流分析
- □支配结点计算的数据流方程
 - ■IN[B]:在基本块B入口处的支配结点集合
 - ■OUT[B]:在基本块B出口处的支配结点集合
- □边界条件: OUT[Entry] = {Entry}
- □初始化条件: OUT[B] = N
 - ■除了Entry以外的B, N为支配结点的全集
- □约束方程
 - OUT[B] = IN[B] \cup {B} (B not Entry)
 - IN[B] = $\bigcap_{P \not\in B \text{ bh } \hat{n} \times \mathbb{R}}$ OUT [P] (B not Entry)



□目标: 寻找支配结点

□输入:流图G,G的结点集N

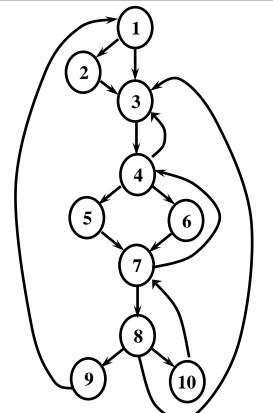
□输出:每个N中的结点n,支配n的所有结点的集合D(n)

□边界条件: OUT[Entry] = {Entry}, 初始化: OUT[B] = N

□正向分析



```
while(某个OUT值变化){
    for(除Entry外的块B){
        IN[B] = \(\begin{align*}
            Pull B = \(\beta\) \(\
```





```
while(某个OUT值变化){
for(除Entry外的块B){
    IN[B] = ∩ PEB的前驱 (OUT[P]) //交集
    OUT[B] = {B} ∪ IN[B]
```

| $\begin{pmatrix} 3 \\ 4 \end{pmatrix}$ | |
|--|--|
| 5 6 7 K | |
| 8 (10) | |

| | OUT ⁰ [B] | IN ¹ [B] | OUT ¹ [B] |
|---------|----------------------|------------------------|----------------------------|
| _ Entry | {Entry} | | |
| 1 | Ν | {Entry} | {Entry, 1} |
| 2 | N | {Entry, 1} | {Entry, 1, 2} |
| 3 | Ν | {Entry, 1} | {Entry, 1, 3} |
| 4 | N | {Entry, 1, 3} | {Entry, 1, 3, 4} |
| 5 | Ν | {Entry, 1, 3, 4} | {Entry, 1, 3, 4, 5} |
| 6 | N | {Entry, 1, 3, 4} | {Entry, 1, 3, 4, 6} |
| 7 | Ν | {Entry, 1, 3, 4} | {Entry, 1, 3, 4, 7} |
| 8 | N | {Entry, 1, 3, 4, 7} | {Entry, 1, 3, 4, 7, 8} |
| 9 | Ν | {Entry, 1, 3, 4, 7, 8} | {Entry, 1, 3, 4, 7, 8, 9} |
| 10 | N | {Entry, 1, 3, 4, 7, 8} | {Entry, 1, 3, 4, 7, 8, 10} |

主要内容



- □理解循环的重要意义
- □循环的一些基本概念
 - ■支配结点
 - ■深度优先排序
 - ■回边
- □自然循环及其识别



深度优先排序

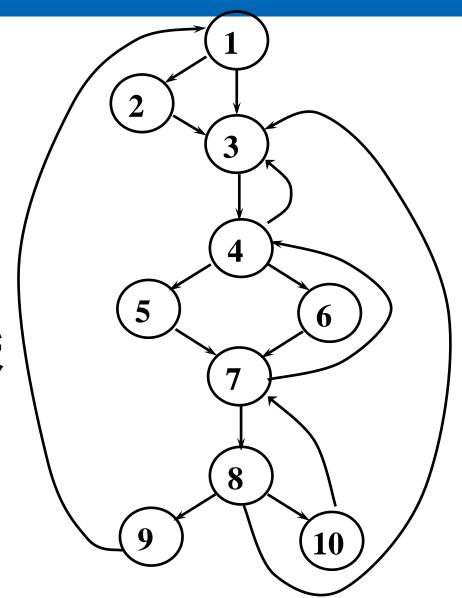


・深度优先搜索

- 先序遍历 (先左后右)
 - 1,3,4,6,7,8,10,9,5,2
- 后序遍历
 - 10,9,8,7,6,5,4,3,2,1

・深度优先排序正好与后序遍历相反

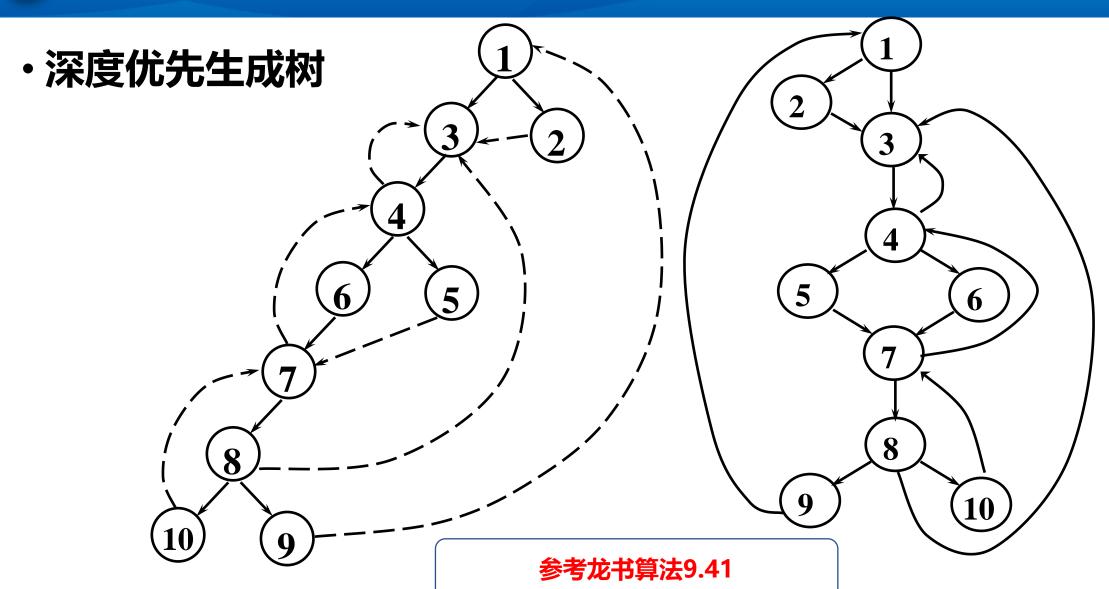
- 1,2,3,4,5,6,7,8,9,10
- 先右后左





深度优先表示







深度优先生成树中的边



・前进边

• 深度优先生成树的边

・后撤边

• 指向祖先节点

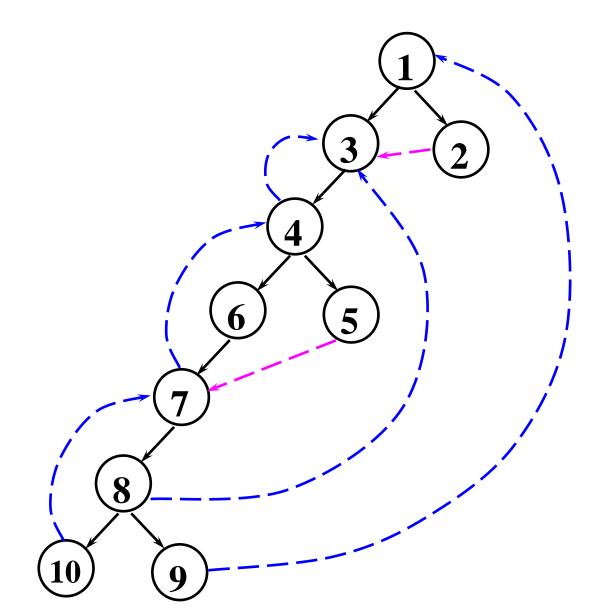
$$4 \rightarrow 3$$
, $7 \rightarrow 4$, $10 \rightarrow 7$,

$$8 \rightarrow 3$$
和 $9 \rightarrow 1$

□ 交叉边

• 在树中互不为祖先

$$2 \rightarrow 3$$
和 $5 \rightarrow 7$



主要内容



- □理解循环的重要意义
- □循环的一些基本概念
 - ■支配结点
 - ■深度优先排序
 - ■回边
- □自然循环及其识别

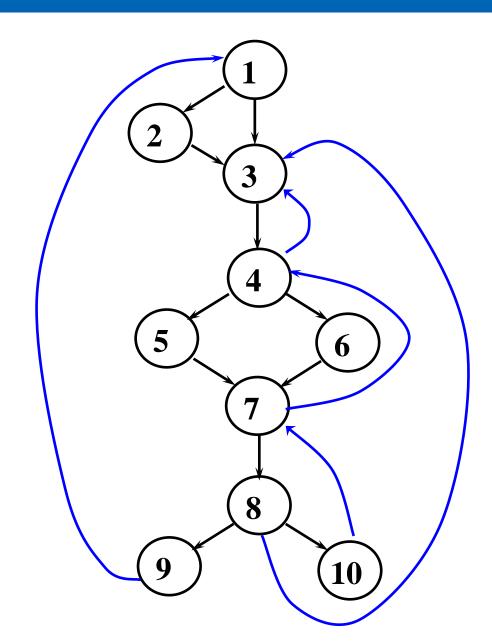


回边和可归约性



・回边

•如果有a dom b,那么 边 $b \rightarrow a$ 叫做回边





回边和可归约性

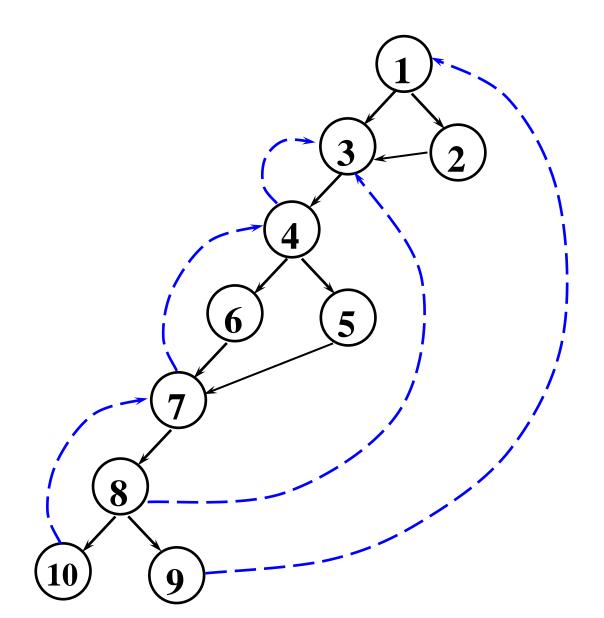


・回边

- •如果有a dom b,那么 边 $b \rightarrow a$ 叫做回边
- 如果流图可归约,则后撤边正好就是回边

后撤边集合 $4 \rightarrow 3$ 、 $7 \rightarrow 4$ 、 $10 \rightarrow 7$ 、 $8 \rightarrow 3$ 和 $9 \rightarrow 1$

回边集合 $4 \rightarrow 3$ 、 $7 \rightarrow 4$ 、 $10 \rightarrow 7$ 、 $8 \rightarrow 3$ 和 $9 \rightarrow 1$





回边和可归约性

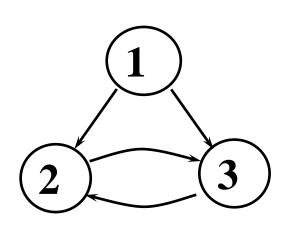


・可归约流图

• 如果把一个流图中所有回边删掉后, 剩余的图无环

•例:不可归约流图

- 开始结点是1
- 2 →3和3 →2都不是回边
- 该图不是无环的
- 从结点2和3两处都能进入 由它们构成的环



主要内容



- □理解循环的重要意义
- □循环的一些基本概念
 - ■支配结点
 - ■深度优先排序
 - ■回边
- □自然循环及其识别



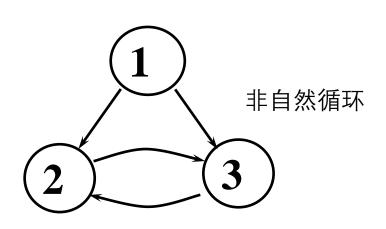


- 在源程序中,循环可以用多种形式描述
 - for, while, goto等
- ·但从程序分析的角度来看,循环的代码形式并不重要,重要的是它是否具有一些易于优化的性质。
 - 如果循环的入口结点唯一,那么我们就可以假设某些初始条件在循环的每一次迭代开头成立。





- ・自然循环的性质
 - 有唯一的入口结点, 叫做首结点, 首结点支配该循环中所有结点
 - 至少存在一条回边进入该循环首结点
- ・自然循环是一种适合于优化的循环。



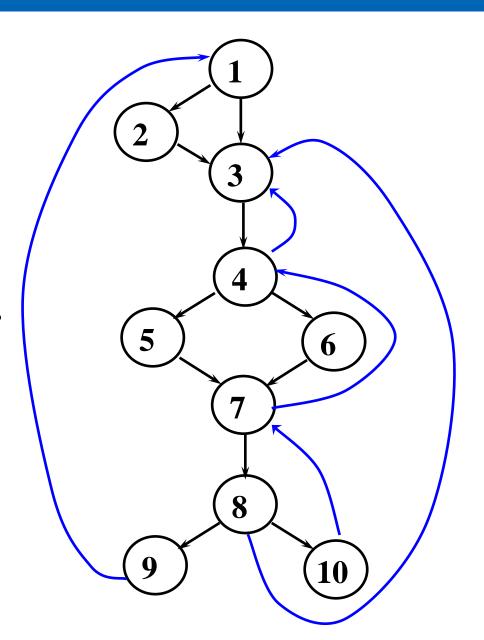


回边与自然循环识别



・回边

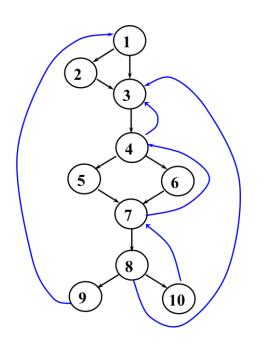
- •如果有a dom b,那么 边 $b \rightarrow a$ 叫做回边
- ·回边 $n \rightarrow d$ 确定的自然循环
 - · d加上不经过d能到达n的所有结点
 - 结点d是该循环的首结点



3

自然循环的识别

·给定一条回边 $n \to d$,它所对应自然循环包含d加上不经过d能到达n的所有结点,且结点d是该循环的首结点



| 回边 | 自然循环 | |
|----------------------|------------------|--|
| $4 \rightarrow 3$ | {3,4,5,6,7,8,10} | |
| $7 \rightarrow 4$ | {4,5,6,7,8,10} | |
| $8 \rightarrow 3$ | {3,4,5,6,7,8,10} | |
| $g \rightarrow 1$ | {1-10} | |
| <i>10</i> → <i>7</i> | {7,8,10} | |



自然循环识别的算法



•输入:流图G和回边 $n \rightarrow d$

• 输出:回边对应的自然循环的所有结点集合

• 算法:

```
stack = {}; loop = {n, d}; push{stack, n};
while(stack != {}){
  m = top{stack}; pop{stack};
  for(p: p是m的前驱){
     if(p not in loop){
        loop = loop U \{p\};
        push(stack, p);
```



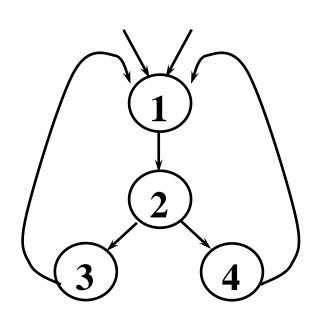
流图中的循环



・内循环

• 若一个循环的结点集合是另一个循环的结点集合的子集

两个循环有相同的首结点, 但并非一个结点集是另一个 的子集,则看成一个循环





一起努力 打造国产基础软硬件体系!

李诚

国家高性能计算中心(合肥)、信息与计算机国家级实验教学示范中心 计算机科学与技术学院 2023年11月22日