



第2章 程序的控制结构

主讲：刘悦
yliu@staff.shu.edu.cn

回顾



学科地位
程序设计语言和程序设计方法
程序设计方法产生与发展
程序设计方法学的定义与意义
结构化程序设计及其讨论的主要
问题

本章目标



? 有哪些控制结构
? 如何得到良结构的程序

2-3

主要内容

- 什么是结构化程序
- 结构化定理
- 一些新的控制结构

2-4

内容线索

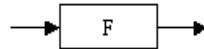
- 什么是结构化程序
 - ✧ 流程图程序
 - ✧ 正规程序
 - ✧ 基本程序
 - ✧ 结构化程序
- 结构化定理
- 一些新的控制结构

2-5

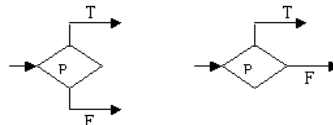
流程图程序

- 流程图是一个描述程序的控制流程和指令执行情况的有向图。

- ✧ 1) 函数结点：有一个入口和一个出口线的结点；



- ✧ 2) 谓词结点：有一个入口和两个出口线，且它不改变程序的数据项的值的结点；（只作判断，不做计算）



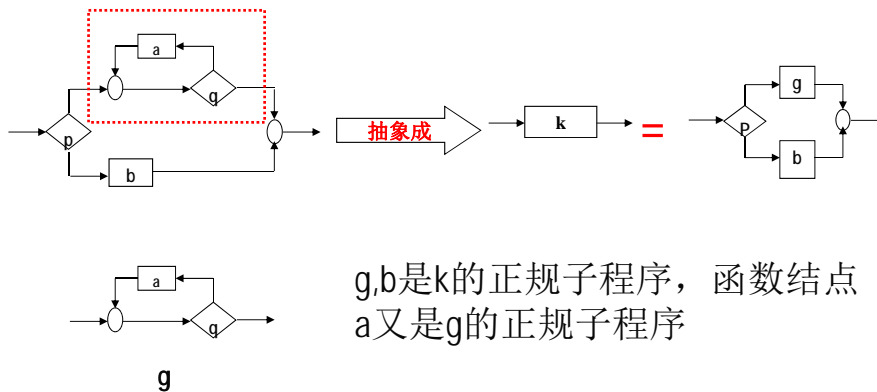
- ✧ 3) 汇点：两个入口和一个出口线，且它不执行任何运算的结点。



2-6

正规程序

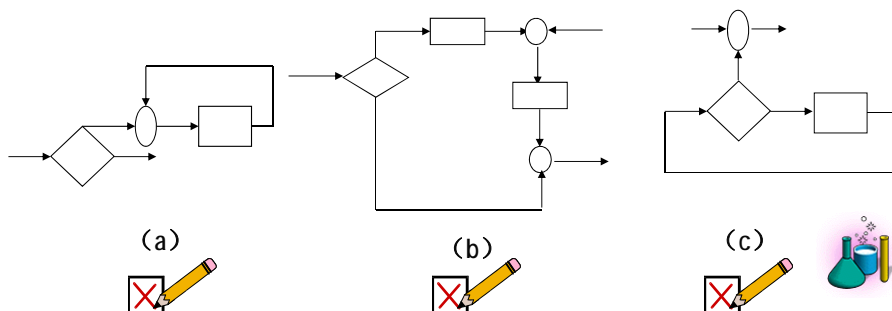
- 抽象成：函数结点，概括了该正规程序对数据进行的运算和测试的总的作用。
- 组成：正规子程序。



2-7

同步练习

- 判断一个程序是否为正规程序的标准
 - ✳ 首先是流程图程序，且满足：
 - ◆ 1) 具有一个入口线和一个出口线；
 - ◆ 2) 对每一个结点，都有一条入口线到出口线的通路通过该结点。



2-8

基本程序

- 一个正规程序，如果不包含多于一个结点的正规子程序，称为基本程序。
 - ✧ 一个不可再分解的正规程序
 - ✧ 仅含一个正规子程序

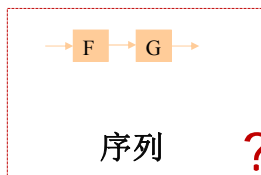
2-9

七种基本程序

1、顺序结构

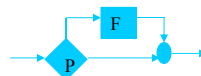


函数

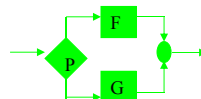


序列

2、选择结构

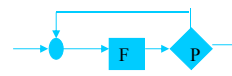


if-then

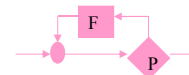


if-then-else

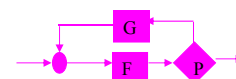
3、循环结构



do-until



while-do



do-while-do

2-10

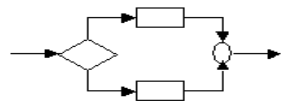
基集合

- 为了构造一个程序，可以只使用七种基本程序中的一部分。
 - ✧ 基集合：用以构造程序的基本程序的集合。
 - ✧ 例如：
 - ◆ {序列， if-then-else， while-do}
 - ◆ 或
 - ◆ {序列， if-then-else， do-until}
 - ◆ ...

2 - 11

同步练习

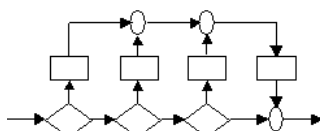
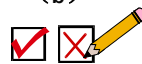
- 判断下列程序是正规程序，还是基本程序？



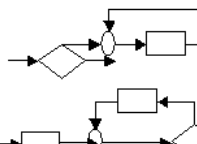
(a)



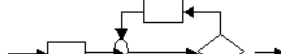
(b)



(c)



(d)



(e)



2 - 12

结构化程序

- 如果一个基本程序的函数结点用另一个基本程序替换，就产生了一个新的正规程序，这样的程序称为**复合程序**。
- 一个复合程序的规模可大可小。它的复杂程度依赖于所使用的基集合。
 - ✧ 例如：
 - ◆ 基集合{序列， if-then-else }产生一个无循环的程序类
 - ◆ 基集合{序列， do-until }产生的程序类是由基集合{序列， if-then ， while-do}产生的程序类的子集

定义 抽象地说，由**基本程序**的一个固定的**基集合**构造出的**复合程序**称为**结构化程序**。

结构化程序就是我们通常说得好结构的程序。

2 - 13

主要内容

- 什么是结构化程序
- 结构化定理
 - ✧ 程序函数
 - ✧ 结构化定理
 - ✧ 递归结构程序
- 一些新的控制结构

2 - 14

程序函数

■ 程序函数

- ★ 已知一正则程序P，对于每一个初始的数据状态X，若程序是终止的，那么有确定的最终数据状态Y。如果对于每一个给定的X，值Y是唯一的，那么所有的有序对的集合 $\{(X,Y)\}$ 定义了一个函数。我们称这个函数为程序P的程序函数，记为[P]。

◆ 例如： 程序P: $t:=x; x:=y; y:=t;$ 程序函数为：

◆ $\{ ((x,y,t),(y,x,x)) \}$

- ◆ 对于任意给定的X: (x,y,t) ,程序执行结果为 Y: (y,x,x)

2 - 15

程序函数的表示形式

■ 程序函数表示形式

- ★ 有序对、数据赋值以及条件规则等形式
- ◆ 例如： $[if\ x \leq y\ then\ z:=x\ else\ z:=y\ fi]$
- ◆ $=\{((x,y,z),(x,y,\min(x,y)))\}$ //有序对的形式
- ◆ $\{(x,y,z) | x \leq y \rightarrow z:=x \wedge x > y \rightarrow z:=y\}$ //条件规则的形式
- ◆ $(z:=\min(x,y))$ //数据赋值的形式

2 - 16

基本程序所对应的程序函数...

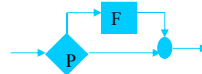
■ 函数: $[f] = \{(x, y) | y = f(x)\}$

$g \circ f(x)$ 表示函数的复合, 即 $g(f(x))$

■ 序列: $[f; g] = \{(x, y) | y = g \circ f(x)\}$

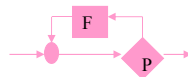


■ IF-THEN: $[if-then] = \{(x, y) | p(x) \rightarrow y = f(x) | \neg p(x) \rightarrow y = x\}$



■ WHILE-DO:

* $[while-do] = \{(x, y) | \exists k \geq 0 ((\forall j, 1 \leq j < k) (p \circ f^j(x)) \wedge \neg p \circ f^k(x)) \rightarrow y = f^k(x)\}$



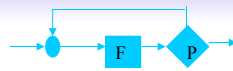
$f(x)$ 表示同一函数的多重复合, 即 $f^0(x) = x, f^k(x) = f \circ f^{k-1}(x), k = 1, 2, \dots$

2 - 17

...基本程序所对应的程序函数

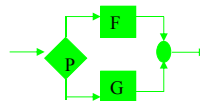
■ DO-UNTIL:

* $[do-until] = \{(x, y) | \exists k > 0 ((\forall j, 1 \leq j < k) (\neg p \circ f^j(x)) \wedge p \circ f^k(x)) \rightarrow y = f^k(x)\}$



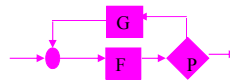
■ IF-THEN-ELSE :

* $[if-then-else] = \{(x, y) | p(x) \rightarrow y = f(x) | \neg p(x) \rightarrow y = g(x)\}$



■ DO-WHILE-DO:

* $[do-while-do] = \{(x, y) | \exists k \geq 0 ((\forall j, 1 \leq j < k) (p \circ f(g \circ f)^j(x)) \wedge \neg p \circ f(g \circ f)^k(x)) \rightarrow y = f \circ (g \circ f)^k(x)\}$



程序函数是对程序功能的一个精确的描述。

定义 如果程序 P_1 和 P_2 有相同的程序函数, 称它们是函数等价的, 或者简称是等价的。

2 - 18

同步练习

■ 写出下列程序的程序函数

- ★ 1、 [while $x > 0$ do $x := x - 1$ od]
 - ◆ $= \{(x, \min(0, x))\} = (x := \min(0, x))$
- ★ 2、 [$x := x + y; y := x - y$]
 - ◆ $= \{((x, y), (x + y, x))\} = (x, y := x + y, x)$
- ★ 3、 [do $x := x + 1$ until $x > y$ od]
 - ◆ $= \{((x, y), (\max(x + 1, y + 1), y))\} = (x := \max(x + 1, y + 1))$



2 - 19

非结构程序

■ M.H.Williams把非结构程序归纳为五种基本的成分

- (1) 异常的选择通路;
- (2) 循环多出口点;
- (3) 循环多入口点;
- (4) 重叠的循环;
- (5) 并行的循环。

■ 可以证明，如果一个流程图是非结构化的，则它至少包含这五种非结构成分中的一种。

- ★ 因为包含这五种结构的任何一种流程图，都不能简化成单一的处理单元

2 - 20

结构化定理...

■ 2) 结构化定理

- ✧ 证明任何一个正规程序都可以用一个等价的结构化程序表示出来
- ✧ 结构化定理
 - ◆ 任一正规程序都可以函数等价于一个由基集合{序列, IF-THEN-ELSE, WHILE-DO }产生的结构化程序。
 - ✦ 证明过程提供了一种将正规程序转化为结构化程序的方法

Next Page...

2 - 21

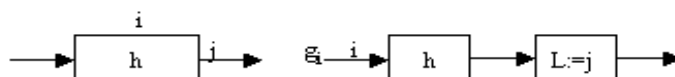
非结构化——> 结构化

考察任何一个正规程序。

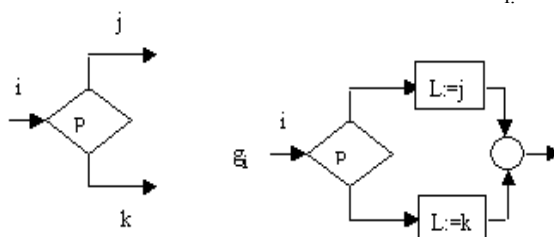
首先，从程序的入口处开始给程序的函数结点和谓词结点编号，编号为1, 2,, n(如果是汇点，那么沿汇点的出口线继续考察，直到找到第一个函数结点或谓词结点)。同时，将每一个函数及谓词结点的出口线用它后面的节点的号码进行编号。如果他后面没有函数或谓词结点，即该结点的出口线直接或通过汇点和程序的出口相连时，出口线编号为0

2 - 22

其次，对原程序中的每一个编号为 i , 出口线编号为 j 的函数结点 h , 构造一个新的序列程序 g_i 。

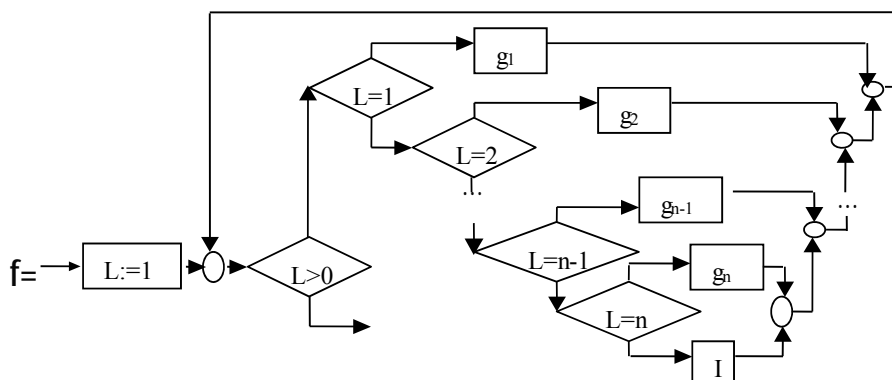


其中, L 作为计数器。类似地, 对每一点编号为 i , 出口线编号为 j, k 的谓词结点, 构造一个新的if-then-else程序 g_i 。



2 - 23

最后, 利用已经得到的一些 g_i ($i=1,2,\dots,n$) 按下图的形式构造一个while-do循环, 这个循环的循环体是一个对 L 从1到 n 进行测试的嵌套的if-then-else程序(最内层的 I 表示恒等函数)。如果 $I_x = \{ \langle x, x \rangle \mid x \in X \}$, 则称函数 $I_x : X \rightarrow X$ 为恒等函数。



显然, 这个程序的功能和原程序是相同的, 因而它和原程序是函数等价的。而且这个程序是一个由基集合{序列, IF-THEN-ELSE, WHILE-DO}产生的结构程序。从而, 定理得证。

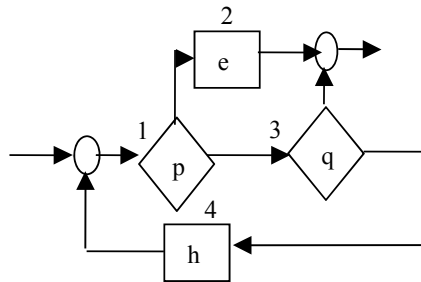
2 - 24

实例...

■ 原程序

★ 编码

- ◆ 规则1: 给程序的函数结点、谓词结点编号，汇点略过
- ◆ 规则2: 出口线用它后面的结点的号码进行编号
- ◆ 规则3: 出口线后无结点，编号=0

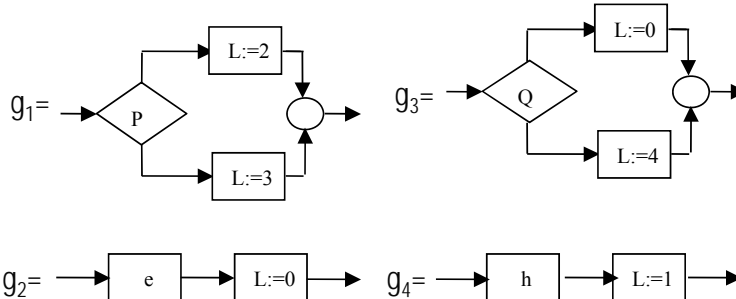
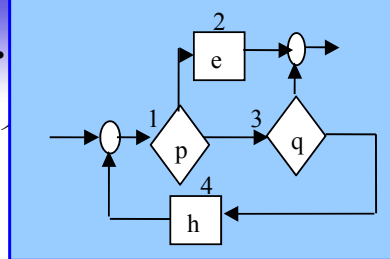


2 - 25

...实例...

■ 编码后，对每一个编号构造一

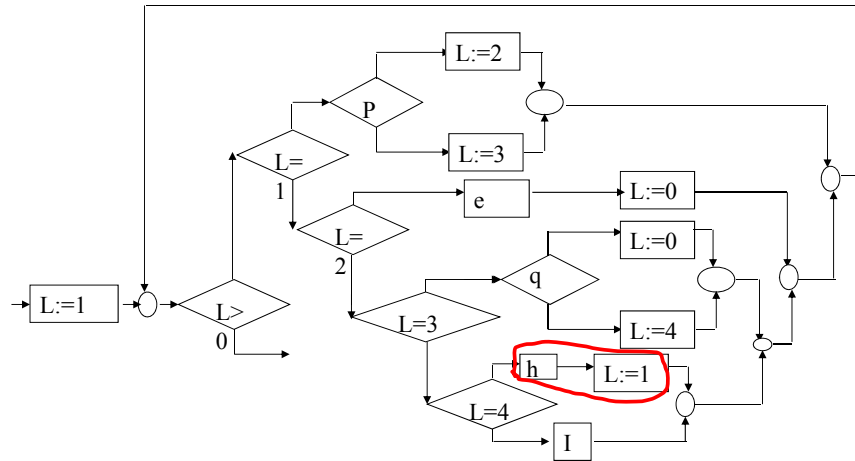
- ★ 方法1: 函数程序
- ★ 方法2: 谓词程序



2 - 26

...实例

- 由 g_i 组合成新结构程序



问题：比较庞大，而且效率不高。

解决办法：需要简化，特别是消除一些多余的对L的测试与赋值。



2 - 27

...结构化定理

- 3) 递归结构程序

✧ 基本思想：对于某些 $j > 0$ ，如果在 g_i 中不包含有赋值 $L:=j$ ，那么可以用程序 g_j 代替所有的赋值 $L:=j$ 。这样代替以后，由于 j 不再赋值给 L ，因而测试 $L=j$ 可以从if-then-else结构中去掉。这个替换过程可以一直继续到下面两种情况出现为止：

- ✧ a) 除了 $L:=0$ 以外，所有的给 L 赋值均被消除；
- ✧ b) 每一个余下的 g_i' 中都包含有相应的赋值 $L:=i$ 。
 - ✧ g_i' 是 g_i 经过替换以后得到的复合程序

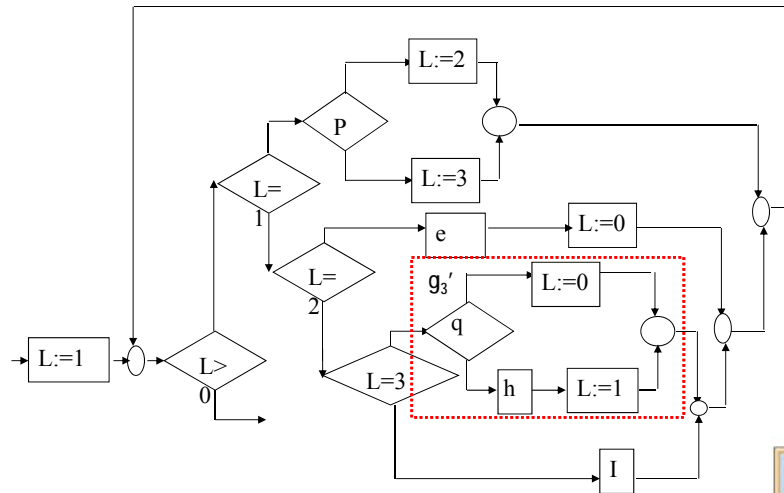
✧ 采用以上步骤得到的程序通常称为递归结构程序。



2 - 28

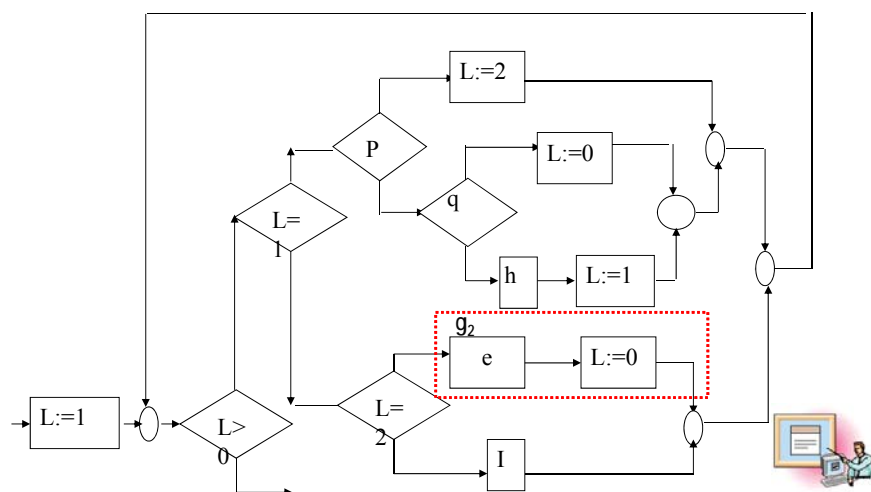
结构化→递归

第一步, 用 g_4 代替赋值 $L:=4$, 并且消除测试, 得到;



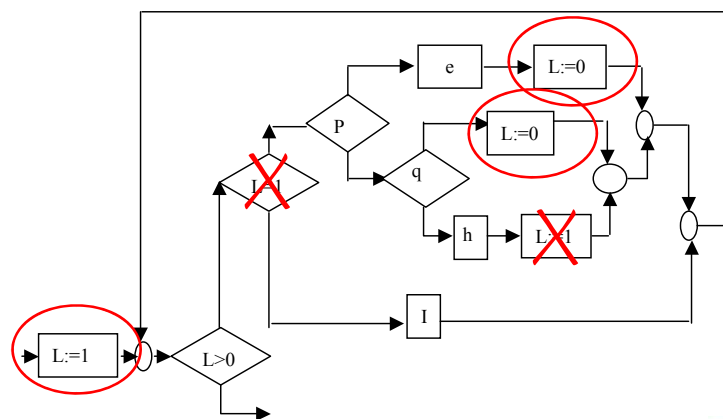
2 - 29

第二步, 用代换后的 g_3' , 即L=3通路上的if-then-else程序代替赋值L:=3, 并且消除测试L=3, 得到



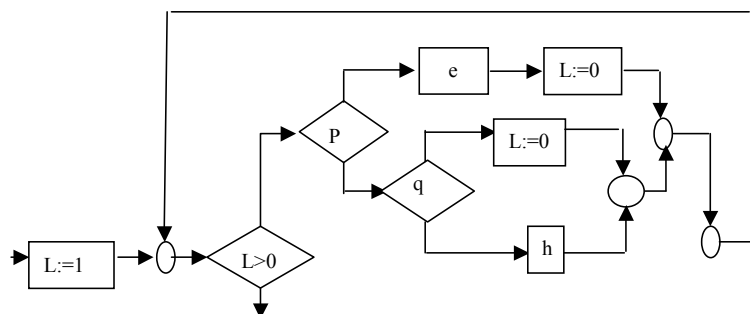
2 - 30

第三步，用 g_2 代替赋值 $L:=2$ ，得到



2 - 31

- 第四步，L的初值为1，而且只有在程序的出口处才变为0，所以在循环中的赋值 $L:=1$ 和测试 $L=1$ 是不需要的，可以消除它们。



2 - 32

对应的程序

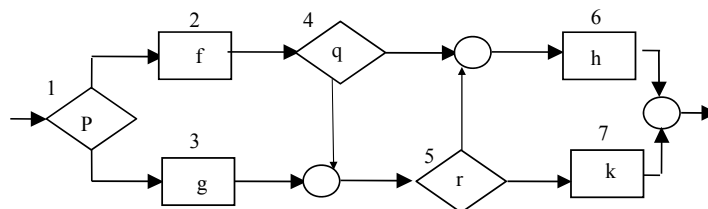
```
L:=1;  
while L>0 do  
  Begin  
    if p then  
      begin  
        e;  
        L:=0;  
      end;  
    else  
      begin  
        if q then  
          L:=0;  
        else  
          h;  
        end;  
      end;  
  End.
```



2 - 33

同步练习

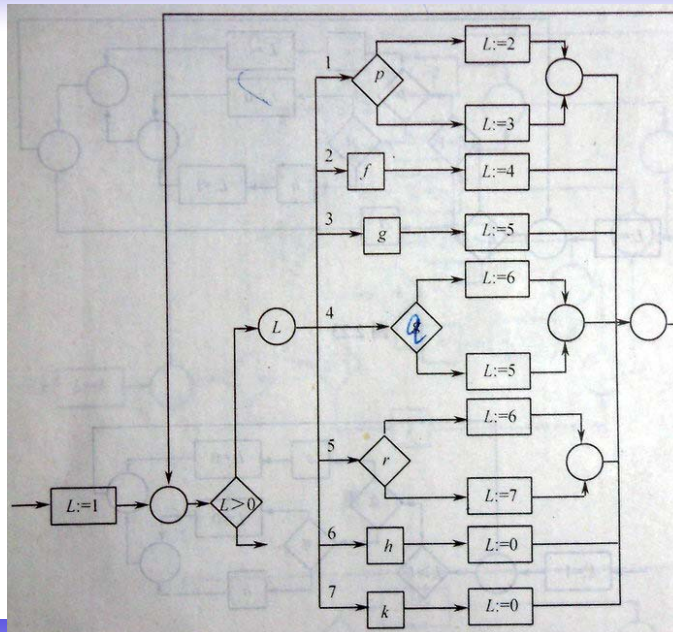
- 将下列无循环程序转换为结构化程序



2 - 34

答案...

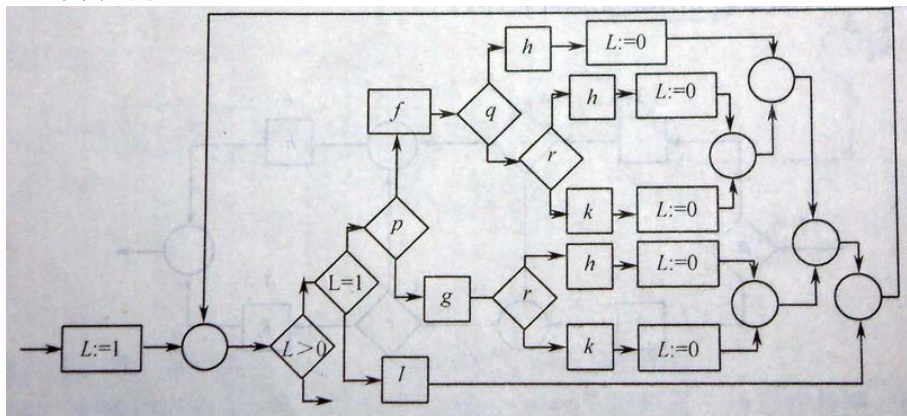
- 利用结构化定理中给出的方法, 得到等价的结构化程序



2 - 35

...答案...

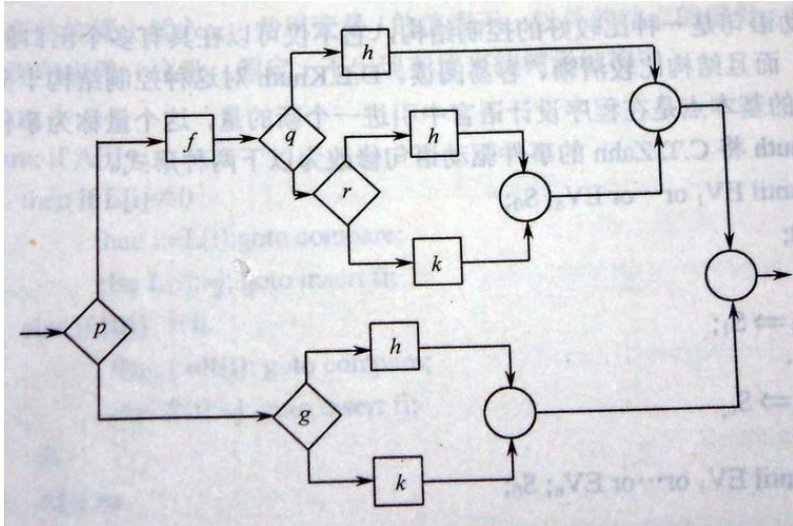
- 利用本章介绍方法进行逐步替换, 可以得到递归结构程序



2 - 36

...答案

■ 简化



2 - 37

内容线索

- 什么是结构化程序
- 结构化定理
- 一些新的控制结构
 - ✧ 事件驱动语句
 - ✧ 多重出口循环语句
 - ✧ 关于N+1/2循环问题
 - ✧ PDL语言的控制结构
 - ✧ 其他

2 - 38

事件驱动语句

```
until  $EV_1$  or  $EV_2$  or ... or  $EV_n$  do  $S_0$   
then case  
   $EV_1$ :  $S_1$   
   $EV_2$ :  $S_2$   
  ...  
   $EV_n$ :  $S_n$ 
```

C.T.Zahn在1974年提出

含义：重复执行 S_0 ，一直到出现事件 EV_1 ， EV_2 ，...， EV_n 之一为止。

2 - 39

多重出口循环语句

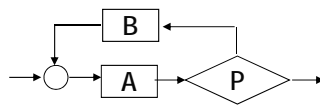
```
<出口语句>: : =exit <标号>  
<循环语句>: : =<简单循环>|  
              <多重出口循环>  
<多重出口循环>::=<简单循环>  
  <标号1>:  $S_1$ ;  
  ...  
  <标号n>:  $S_n$ ;  
endod:  $S_0$ ;
```

G.V.Bochmann在1973年提出

2 - 40

关于N+1/2循环问题

L1:A;
 if \bar{p} then goto L2 fi;
 B;
 goto L1;
L2:.....



2 - 41

PDL语言的控制结构

序列	f;g
if-then:	if p then f fi
while-do:	while p do f od
do-until:	do f until p od
if-then-else:	if p then f else g fi
do-while-do:	do1 f while p do2 g od

2 - 42

其他一些控制结构...

- J.T.White与L.Presser提出的一种循环语句

- ✧ loop
- ✧ S1;
- ✧ S2;
- ✧ ...
- ✧ Sn;
- ✧ end-loop

- 其中, S1; S2; ...Sn中至少有一个包含下面两种跳出语句之一

- ✧ exit (无条件跳出)
- ✧ exit when p (条件跳出)

2 - 43

...其他一些控制结构...

- E.W.Dijkstra提出的一种推广的条件控制结构和循环控制结构

- ✧ 条件结构
 - ✧ if
 - ✧ guard 1: action 1;
 - ✧ guard 2: action 2;
 - ✧
 - ✧ guard n: action n;
 - ✧ fi
- ✧ 循环结构
 - ✧ loop
 - ✧ guard 1: action 1;
 - ✧ guard 2: action 2;
 - ✧
 - ✧ guard n: action n;
 - ✧ pool

2 - 44

...其他一些控制结构

- D.Gries提出的条件控制结构和循环结构

- ★ 条件

- ◆ if
 - ◆ $B1 \rightarrow S1$
 - ◆ $B2 \rightarrow S2$
 - ◆
 - ◆ $Bn \rightarrow Sn$
 - ◆ fi;

- ★ 循环

- ◆ do
 - ◆ $B1 \rightarrow S1$
 - ◆ $B2 \rightarrow S2$
 - ◆
 - ◆ $Bn \rightarrow Sn$
 - ◆ od;

2 - 45

作业1

- 1、证明结构化定理，并依据它将P38，1，4 转换为结构化程序。如果可能，请将其进一步转化为递归结构程序。
- 2、补充题： P38， 2， 3



2 - 46