

Hoare 論理 (3)

- プログラム証明と構築のための手法と論理 -

東京大学計数工学科

胡 振江

hu@mist.i.u-tokyo.ac.jp



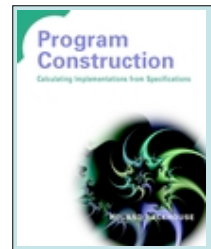
1

参考書

Program Construction :
Calculating
Implementations from
Specifications

Roland Backhouse, ISBN: 0-470-84882-0, 352 pages, May 2003, US \$45.00

9章, 10章, 13章



2

(正しい)プログラムの構成

Given P,Q, construct a program S such that

$\{P\} S \{Q\}$

仕様: $\{P\} S \{Q\}$, Sは未知

実現: Sの導出



3

仕様の例

- $\{\text{true}\} S \{i=j\}$
 - $\{i < 5\} S \{i < 10\}$
 - $\{i+j=C\} i:=i+1; S \{i+j=C\}$
 - $\{s=n^2\} S; n:=n+1 \{s=n^2\}$
 - $\{\text{true}\} S \{z=\max(x,y)\}$
 - $\{0 < m=M\} S \{m=M+2\}$
 - $\{0 < N\} S \{s=\sum_{i=0}^{N-1} a[i]\}$
 - $\{0 < N\} S \{s=\sum_{i=0}^{N-1} a[i] \cdot X^i\}$
- (C,M,N,Xは定数)



4

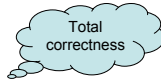
復習: Dijkstra's WP

- Weakest Precondition (WP)

$wp(S,Q)$:

the set of initial states that this **guarantee**
termination of S in a state satisfying Q

$$\frac{P \Rightarrow wp(S, Q)}{\{P\} S \{Q\}}$$



5

WPの定義

$wp(x:=e, Q) = Q(e/x)$
 $wp(S1;S2, Q) = wp(S1, wp(S2, Q))$
 $wp(\text{If } B \text{ Then } S1 \text{ Else } S2 \text{ End}, Q)$
 $= (B \Rightarrow wp(S1, Q)) \text{ and } (\text{not } B \Rightarrow wp(S2, Q))$
 $wp(\text{While } B \text{ do } S \text{ End}, Q) = \exists k: k \geq 0. P_k$
 where $P_0 = (\text{not } B) \text{ and } Q$
 $P_k = B \text{ and } wp(S, P_{k-1})$



6

代入文の導出

- 問題:
仕様{P} $x:=e$ {Q}を満たす e を導出せよ.
- 方法:
Match $wp(x:=e, Q)$ with P to obtain the definition for e .



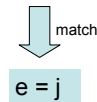
7

代入文の導出:例1

仕様: $\{true\} i := e \{i=j\}$

$$wp(i:=e, i=j) \equiv e=j$$

$$P \equiv true \equiv j=j$$



$$e = j$$



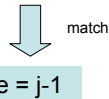
8

代入文の導出:例2

仕様: $\{i+j=C\} i:=i+1; j:=e \{i+j=C\}$

$$wp(i:=i+1; j:=e, i+j=C) \equiv i+1+e=C$$

$$P \equiv i+j=C \equiv i+1+j-1=C$$



$$e = j - 1$$



9

演習問題5

以下の仕様を満たす e を求めよ.

- $\{i < 5\} i := e \{i < 10\}$
- $\{s = n^2\} s := e; n := n + 1 \{s = n^2\}$



10

条件文の導出

- 問題:
仕様{P} If B Then $S1$ Else $S2$ End {Q} を満たす $B, S1, S2$ を求めよ.
- 方法:
 - B を決める
 - $\{P \text{ and } B\} S1 \{Q\}$ を満たす $S1$ を求める.
 - $\{P \text{ and not } B\} S2 \{Q\}$ を満たす $S2$ を求める.



11

条件文の導出:例

仕様: $\{true\} \text{ If } B \text{ then } S1 \text{ else } S2 \text{ End } \{z = \max(x, y)\}$

導出

Step 1: $B \equiv x \geq y$ (creative step)

Step 2: $\{x \geq y\} S1 \{z = \max(x, y)\}$

を満たす $S1$ を求める.

性質: $\max(x, y) = x \equiv x \geq y$

$\max(x, y) = y \equiv x \leq y$



12

Step 2 (Cont.): Sを代入文で実現したい.

$\{\max(x,y)=x\} z:=e \{z=\max(x,y)\}$

→ $e \equiv x$

Step 3: $\{\text{not } (x \geq y)\} S2 \{z=\max(x,y)\}$

を満たすS2を求める.

→ $S2 \equiv z:=y$

Why?



13

複合文の導出

問題: $\{0 \leq m=M\} S \{m=M+2\}$ を満たすSを導出せよ.

注: +が使えない. ただし, mが偶数の時に $m+2=\text{rot}(m)$ が成立する.

$\{0 \leq m=M\}$

S1;



$\{0 \leq m=M \text{ and even}(m) \text{ and } P\}$

$m:=\text{rot}(m)$

$\{m=M+2\}$

P, S1?



14

Pの導出:

$0 \leq m=M \text{ and even}(m) \text{ and } P \rightarrow \text{rot}(m)=M+2$

$P \equiv m+2 = M+2$

S1の導出: 条件文の導出法を利用する.

$\{0 \leq m=M\}$

If even(m) Then S1' Else S2' End

S1', S2'
は?

$\{0 \leq m=M \text{ and even}(m) \text{ and } m+2 = M+2\}$



15

While文の導出

• 問題:

仕様{P} S; While B do T End {Q} を満たす
S,B,Tを求めよ.

• ループ不変条件invとbound関数bf

• $\{B \text{ and inv}\} T \{inv\}$

• $bf \geq 0$

• Tが実行すると, bfが必ず減少



16

• 方法:

1. $\text{not } B \text{ and inv} \rightarrow Q$

$\text{inv} \rightarrow bf \geq 0$

によりBとinvを求める.

2. $\{P\} S \{inv\}$ によりSを求める.

3. $\{inv \text{ and } B \text{ and } bf=C\} T \{inv \text{ and } bf < C\}$
を満たすTを求める.



17

配列要素和を求めるプログラムの導出

仕様:

$\{0 < N\}$

S; While B do T End

$\{s = \sum_{0 \leq i < N} a[i]\}$



18

Step 1:

$s = \sum_{i|0 \leq i < N: a[i]}$
 $\equiv 0 \leq k \leq N \text{ and } s = \sum_{i|0 \leq i < k: a[i]} \text{ and } k \geq N$

inv

bf = N-k

Not B



19

Step 2:

$\{0 < N\} \text{ S } \{0 \leq k \leq N \text{ and } s = \sum_{i|0 \leq i < k: a[i]}\}$

k:=0;
s:=0



20

Step 3:

$\{k < N \text{ and } 0 \leq k \leq N \text{ and}$
 $s = \sum_{i|0 \leq i < k: a[i]} \text{ and } N-k=C\}$

T

$\{0 \leq k \leq N \text{ and } s = \sum_{i|0 \leq i < k: a[i]} \text{ and } N-k < C\}$

k:=k+1;
s:=e



eは?

21

演習問題6

次の仕様を満たすプログラムを導出せよ.

$\{0 < N\}$

S; While B do T End

$\{s = \sum_{i|0 \leq i < N: a[i] * X^i}\}$



22

レポートの提出について

- 演習問題1-6を解いて, 6月27日(月)までに, レポートを提出してください.
- 提出先: 胡のポスト
- 氏名と学生証番号を記入すること.



23