

## while規則(while rule)

$$\frac{\{A \wedge t\} P \{A\}}{\{A\} \textbf{while } t \textbf{ do } P \textbf{ od } \{A \wedge \neg t\}}$$

このようなAを  
ループ不变表明(loop invariant assertion)という

例

$$\{b \neq 0 \wedge \text{gcd}(a, b) = \text{gcd}(x, y)\} P \{ \text{gcd}(a, b) = \text{gcd}(x, y)\}$$

---

{gcd(a, b)=gcd(x, y)} **while** b $\neq$ 0 **do** P **od** {b=0  $\wedge$  gcd(a, b)=gcd(x, y)}

但しP : **begin** a:=a mod b; c:=a; a:=b; b:=c **end**

上の証明結果より

{(x $\neq$ 0  $\vee$  y $\neq$ 0)  $\wedge$  a=x  $\wedge$  b=y} **while** b $\neq$ 0 **do** P **od** {|a|=gcd(x, y)}

はどうやって導くか?

$$(x \neq 0 \vee y \neq 0) \wedge a = x \wedge b = y \supset \text{gcd}(a, b) = \text{gcd}(x, y)$$

$$b = 0 \wedge \text{gcd}(a, b) = \text{gcd}(x, y) \supset |a| = \text{gcd}(x, y) \quad (\because \text{gcd}(a, 0) = |a|)$$

より、帰結規則を用いる。

## 條件規則(conditional rule)

$$\frac{\{t \wedge A\} P\{B\} \quad \neg t \wedge A \supset B}{\{A\} \text{ if } t \text{ then } P \text{ fi}\{B\}}$$

$$\frac{\{t \wedge A\} P_1\{B\} \quad \{\neg t \wedge A\} P_2\{B\}}{\{A\} \text{ if } t \text{ then } P_1 \text{ else } P_2 \text{ fi}\{B\}}$$

例

$$\frac{\{|x|=x_0 \wedge x < 0\} x := -x \{x = x_0\} \quad |x|=x_0 \wedge x \geq 0 \supset x = x_0}{\{|x|=x_0\} \text{ if } x < 0 \text{ then } x := -x \{x = x_0\}}$$

## 條件規則(conditional rule)

$$\frac{\{t \wedge A\} P\{B\} \quad \neg t \wedge A \supset B}{\{A\} \text{ if } t \text{ then } P \text{ fi}\{B\}}$$

$$\frac{\{t \wedge A\} P_1\{B\} \quad \{\neg t \wedge A\} P_2\{B\}}{\{A\} \text{ if } t \text{ then } P_1 \text{ else } P_2 \text{ fi}\{B\}}$$

例

$$\frac{\begin{array}{c} \{-x=x_0\} \ x:=-x\{x=x_0\} \\ \downarrow ? \\ \{|x|=x_0 \wedge x < 0\} \ x:=-x\{x=x_0\} \quad |x|=x_0 \wedge x \geq 0 \supset x=x_0 \end{array}}{\{|x|=x_0\} \text{ if } x < 0 \text{ then } x:=-x\{x=x_0\}}$$

## 演習

$x, y, z$ を自然数とする。

このとき以下を証明せよ。

$\{y=1 \wedge z=0\}$  while  $z \neq x$  do begin  $z:=z+1$ ;  $y:=y^*z$  end $\{y=x!\}$

## プログラム変数と論理変数

プログラム変数

検証対象のプログラムの変数

表明の中で量記号で束縛されない

論理変数

表明のための変数

プログラム中に出現しない

例

Fact:

```
y:=1;while x≠0 do begin y:=y*x; x:=x-1  
end od
```

このプログラムの部分的正当性は

例

Fact:

```
y:=1;while x≠0 do begin y:=y*x; x:=x-1  
end od
```

このプログラムの部分的正当性は

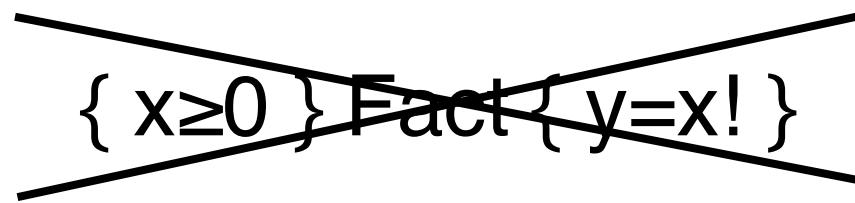
$$\{ x \geq 0 \} \text{ Fact } \{ y = x! \}$$

例

Fact:

```
y:=1;while x≠0 do begin y:=y*x; x:=x-1  
end od
```

このプログラムの部分的正当性は



例

Fact:

```
y:=1;while x≠0 do begin y:=y*x; x:=x-1  
end od
```

このプログラムの部分的正当性は

~~{ x≥0 } Fact { y=x! }~~

ではなく

例

Fact:

```
y:=1;while x≠0 do begin y:=y*x; x:=x-1  
end od
```

このプログラムの部分的正当性は

~~{ x≥0 } Fact { y=x! }~~

ではなく

{ x=x<sub>0</sub> ∧ x<sub>0</sub>≥0 } Fact { y=x<sub>0</sub>! }

例

Fact:

```
y:=1;while x≠0 do begin y:=y*x; x:=x-1  
end od
```

このプログラムの部分的正当性は

$\{ x \geq 0 \}$  Fact  $\{ y = x! \}$

ではなく

$\{ x = x_0 \wedge x_0 \geq 0 \}$  Fact  $\{ y = x_0! \}$

↑      ↑  
論理変数(logical variable)

演習

以下を証明せよ。ただし $x, y$ は自然数とする。

$\{x=x_0 \wedge y=1\}$  while  $x \neq 0$  do begin  $y:=y^*x$ ;  $x:=x-1$  end $\{y=x_0!\}$