

Математические методы верификации схем и программ

mk.cs.msu.ru → Лекционные курсы
→ Математические методы верификации схем и программ

Блок 5

Дедуктивная верификация программ:
аннотированные программы

Лектор:
Подымов Владислав Васильевич
E-mail:
valdus@yandex.ru

Аннотированные программы: определения

Доказательство корректности программ, основанное логике Хоара, можно сделать более наглядным, если “встроить” информацию о применении правил вывода непосредственно в текст программы

Аннотация — это запись вида $\{\varphi\}$, где φ — произвольная формула

Аннотированная программа — это программа, в которой до и после каждой команды могут располагаться последовательности аннотаций

Аннотация может расцениваться как

- ▶ предусловие команды, следующей за аннотацией
- ▶ постусловие команды, предшествующей аннотации
- ▶ составная часть триплета,
использующегося в выводе исходного триплета

Аннотированные программы: определения

Аннотированная программа $\tilde{\pi}$ правильно отвечает тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$ в интерпретации \mathcal{I} , если выполняются следующие условия:

1. При удалении всех аннотаций из $\tilde{\pi}$ получается программа π
2. $\tilde{\pi}$ начинается с аннотации $\{\varphi\}$ и оканчивается аннотацией $\{\psi\}$
3. Перед каждой командой и после каждой команды в $\tilde{\pi}$ располагается хотя бы одна аннотация
4. Аннотации перед каждой пустой командой и после неё равны:
$$\{x\}\emptyset\{x\}$$
5. Аннотации перед каждым присваиванием и после него соотносятся так же, как и в правиле $R_{:=}$:
$$\{\chi\{x/t\}\}x := t; \{\chi\},$$
 где подстановка $\{x/t\}$ правильна для формулы χ

Аннотированные программы: определения

Аннотированная программа $\tilde{\pi}$ правильно отвечает тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$ в интерпретации \mathcal{I} , если выполняются следующие условия:

6. Каждое ветвление в $\tilde{\pi}$ аннотировано следующим образом:

$$\begin{array}{c} \{\chi_1\} \\ \mathbf{if} \ C \ \mathbf{then} \ \{\chi_1 \ \& \ C\} \tilde{\pi}_1 \{\chi_2\} \ \mathbf{else} \ \{\chi_1 \ \& \ \neg C\} \tilde{\pi}_2 \{\chi_2\} \ \mathbf{fi} \\ \{\chi_2\} \end{array}$$

7. каждый цикл в $\tilde{\pi}$ аннотирован следующим образом:

$$\begin{array}{c} \{\chi\} \\ \mathbf{while} \ C \ \mathbf{do} \ \{\chi \ \& \ C\} \tilde{\pi}' \{\chi\} \ \mathbf{od} \\ \{\chi \ \& \ \neg C\} \end{array}$$

8. Для любых двух подряд идущих аннотаций $\{\chi_1\}\{\chi_2\}$ в $\tilde{\pi}$ верно $\mathcal{I} \models \chi_1 \rightarrow \chi_2$

Аннотированные программы: пример

Рассмотрим такую программу π :

while $x \neq y$ **do** **if** $x > y$ **then** $x := x - y$; **else** $y := y - x$; **fi** **od**

Докажем, что программа π корректно реализует вычисление наибольшего общего делителя натуральных значений x и y с записью результата в x

Для этого достаточно доказать истинность триплета $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$ в интерпретации \mathcal{I}_{ar} , где:

$\varphi(x, y, z)$: $x > 0 \ \& \ y > 0 \ \& \ \text{gcd}(x, y, z)$

$\psi(x, y, z)$: $x = z$

$\text{gcd}(x, y, z)$: $\exists u (z \times u = x) \ \& \ \exists u (z \times u = y) \ \&$
 $\forall w (\exists u (w \times u = x) \ \& \ \exists u (w \times u = y) \rightarrow (w \leq z))$

Аннотированные программы: пример

Аннотированная программа, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$, может выглядеть так:

Аннотированные программы: пример

Аннотированная программа, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$, может выглядеть так:

$\{x > 0 \& y > 0 \& \text{gcd}(x, y, z)\}$
while $x \neq y$ **do**

if $x > y$ **then**

$x := x - y;$

else

$y := y - x;$

fi

od

$\{x = z\}$

Аннотированные программы: пример

Аннотированная программа, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$, может выглядеть так:

```
{x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
while x ≠ y do  
  {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & x ≠ y}  
  if x > y then
```

```
    x := x - y;
```

```
  else
```

```
    y := y - x;
```

```
  fi
```

```
  {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}
```

```
od
```

```
  {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & ¬(x ≠ y)}  
  {x = z}
```

Аннотированные программы: пример

Аннотированная программа, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$, может выглядеть так:

```
{x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
while x ≠ y do  
  {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & x ≠ y}  
  if x > y then  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & x ≠ y & x > y}  
  
    x := x - y;  
  
  else  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & x ≠ y & ¬(x > y)}  
  
    y := y - x;  
  
  fi  
  {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
od  
{x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & ¬(x ≠ y)}  
{x = z}
```

Аннотированные программы: пример

Аннотированная программа, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$, может выглядеть так:

```
{x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
while x ≠ y do  
  {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & x ≠ y}  
  if x > y then  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & x ≠ y & x > y}  
  
    x := x - y;  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
  else  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & x ≠ y & ¬(x > y)}  
  
    y := y - x;  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
  fi  
  {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
od  
{x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & ¬(x ≠ y)}  
{x = z}
```

Аннотированные программы: пример

Аннотированная программа, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$, может выглядеть так:

```
{x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
while x ≠ y do  
  {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & x ≠ y}  
  if x > y then  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & x ≠ y & x > y}  
    {x - y > 0 & y > 0 & gcd(x - y, y, z)}  
    x := x - y;  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
  else  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & x ≠ y & ¬(x > y)}  
    {x > 0 & y - x > 0 & gcd(x, y - x, z)}  
    y := y - x;  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
  fi  
  {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
od  
{x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & ¬(x ≠ y)}  
{x = z}
```

Аннотированные программы: пример

Аннотированная программа, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$, может выглядеть так:

```
{x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
while x ≠ y do  
  {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & x ≠ y}  
  if x > y then  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & x ≠ y & x > y}  
    {x - y > 0 & y > 0 & gcd(x - y, y, z)}  
    x := x - y;  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
  else  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & x ≠ y & ¬(x > y)}  
    {x > 0 & y - x > 0 & gcd(x, y - x, z)}  
    y := y - x;  
    {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
  fi  
  {x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z)}  
od  
{x > 0 & y > 0 & gcd(x, y, z) & ¬(x ≠ y)}  
{x = z}
```

Аннотированные программы и логика Хоара

Теорема (о корректности аннотации программ)

Если существует аннотированная программа $\tilde{\pi}$, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$ в интерпретации \mathcal{I} , то $\mathcal{I} \models \{\varphi\}\pi\{\psi\}$

Доказательство.

Достаточно показать, как по аннотированной программе $\tilde{\pi}$ можно построить успешный вывод тройки $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$:

Фрагмент программы $\tilde{\pi}$ вида

$$\{x\}\emptyset\{x\}$$

соответствует фрагменту вывода

$$R_\emptyset: \frac{\{x\}\emptyset\{x\}}{\dagger}$$

Аннотированные программы и логика Хоара

Теорема (о корректности аннотации программ)

Если существует аннотированная программа $\tilde{\pi}$, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$ в интерпретации \mathcal{I} , то $\mathcal{I} \models \{\varphi\}\pi\{\psi\}$

Доказательство.

Достаточно показать, как по аннотированной программе $\tilde{\pi}$ можно построить успешный вывод тройки $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$:

Фрагмент программы $\tilde{\pi}$ вида

$$\{\chi\{x/t\}\}x := t; \{\chi\}$$

соответствует фрагменту вывода

$$R := \frac{\{\chi\{x/t\}\}x := t; \{\chi\}}{t}$$

Аннотированные программы и логика Хоара

Теорема (о корректности аннотации программ)

Если существует аннотированная программа $\tilde{\pi}$, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$ в интерпретации \mathcal{I} , то $\mathcal{I} \models \{\varphi\}\pi\{\psi\}$

Доказательство.

Достаточно показать, как по аннотированной программе $\tilde{\pi}$ можно построить успешный вывод тройки $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$:

Фрагмент программы $\tilde{\pi}$ вида

$$\{\chi\}\{\chi'\}\tilde{\pi}'\{\chi''\}$$

соответствует фрагменту вывода

$$R_{inf}: \frac{\{\chi\}\pi'\{\chi''\}}{\chi \rightarrow \chi', \{\chi'\}\pi'\{\chi''\}, \chi'' \rightarrow \chi''}$$

Аннотированные программы и логика Хоара

Теорема (о корректности аннотации программ)

Если существует аннотированная программа $\tilde{\pi}$, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$ в интерпретации \mathcal{I} , то $\mathcal{I} \models \{\varphi\}\pi\{\psi\}$

Доказательство.

Достаточно показать, как по аннотированной программе $\tilde{\pi}$ можно построить успешный вывод тройки $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$:

Фрагмент программы $\tilde{\pi}$ вида

$$\{\chi\}\tilde{\pi}'\{\chi'\}\{\chi''\}$$

соответствует фрагменту вывода

$$R_{inf}: \frac{\{\chi\}\pi'\{\chi''\}}{\chi \rightarrow \chi, \{\chi\}\pi'\{\chi'\}, \chi' \rightarrow \chi''}$$

Аннотированные программы и логика Хоара

Теорема (о корректности аннотации программ)

Если существует аннотированная программа $\tilde{\pi}$, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$ в интерпретации \mathcal{I} , то $\mathcal{I} \models \{\varphi\}\pi\{\psi\}$

Доказательство.

Достаточно показать, как по аннотированной программе $\tilde{\pi}$ можно построить успешный вывод тройки $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$:

Фрагмент программы $\tilde{\pi}$ вида

$$\{\chi\}\tilde{\pi}_1\{\chi'\} \tilde{\pi}_2\{\chi''\}$$

соответствует фрагменту вывода

$$R_{seq}: \frac{\{\chi\}\pi_1 \pi_2\{\chi''\}}{\{\chi\}\pi_1\{\chi'\}, \{\chi'\}\pi_2\{\chi''\}}$$

Аннотированные программы и логика Хоара

Теорема (о корректности аннотации программ)

Если существует аннотированная программа $\tilde{\pi}$, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$ в интерпретации \mathcal{I} , то $\mathcal{I} \models \{\varphi\}\pi\{\psi\}$

Доказательство.

Достаточно показать, как по аннотированной программе $\tilde{\pi}$ можно построить успешный вывод тройки $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$:

Фрагмент программы $\tilde{\pi}$ вида

$$\{\chi\}\mathbf{if } C \mathbf{then } \{\chi \& C\}\tilde{\pi}_1\{\chi'\} \mathbf{else } \{\chi \& \neg C\}\tilde{\pi}_2\{\chi'\} \mathbf{fi}\{\chi'\}$$

соответствует фрагменту вывода

$$R_{\mathbf{if}}: \frac{\{\chi\}\mathbf{if } C \mathbf{then } \pi_1 \mathbf{else } \pi_2 \mathbf{fi}\{\chi'\}}{\{\chi \& C\}\pi_1\{\chi'\}, \{\chi \& \neg C\}\pi_2\{\chi'\}}$$

Аннотированные программы и логика Хоара

Теорема (о корректности аннотации программ)

Если существует аннотированная программа $\tilde{\pi}$, правильно отвечающая тройке $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$ в интерпретации \mathcal{I} , то $\mathcal{I} \models \{\varphi\}\pi\{\psi\}$

Доказательство.

Достаточно показать, как по аннотированной программе $\tilde{\pi}$ можно построить успешный вывод тройки $\{\varphi\}\pi\{\psi\}$:

Фрагмент программы $\tilde{\pi}$ вида

$$\{\chi\}\mathbf{while}~C~\mathbf{do}~\{\chi \& C\}\tilde{\pi}'\{\chi\}~\mathbf{od}~\{\chi \& \neg C\}$$

соответствует фрагменту вывода

$$R_{\mathbf{while}}: \frac{\{\chi\}\mathbf{while}~C~\mathbf{do}~\pi'~\mathbf{od}~\{\chi \& \neg C\}}{\{\chi \& C\}\pi'\{\chi\}}$$

