

**A6.1**

$$\frac{}{\{x=x' \wedge a \mapsto z\} \quad x := [a] \quad \{x=z \wedge a[x/x'] \mapsto z\}} \quad (\text{LOOKV})$$

$$\frac{\{x=x' \wedge a \mapsto z * B(x',z)\} \quad x := [a] \quad \{x=z \wedge a[x/x'] \mapsto z * B(x',z)\}}{} \quad (\text{FRAME})^*$$

$$\frac{\{\exists x',z. x=x' \wedge a \mapsto z * B(x',z)\} \quad x := [a] \quad \{\exists x',z. x=z \wedge a[x/x'] \mapsto z * B(x',z)\}}{} \quad (\text{AUX})^{**}$$

$$\frac{\{\exists z. a \mapsto z * B(x,z)\} \quad x := [a] \quad \{\exists x'. a[x/x'] \mapsto x * B(x',x)\}}{} \quad (\text{CONS})$$

(LOOKV) hat Nebenbed. : \* z, x' ∉ fv(B)

\*\* z, x', x verschieden, z, x' ∉ fv(a)  
 => z, x' ∉ fv(x := [a])

A6.2

procedure GETLAST(x)

local y, z;

{ list(x) }

y := x;

{ y = x \* list(x) }

{ y = x \*  $\exists \alpha. \alpha \neq \varepsilon * lseg_{\alpha}(x, nil)$  }

{ y = x \*  $\exists u, \alpha, k. x \mapsto u, k * lseg_{\alpha}(k, nil)$  }

z = [x+1];

{  $\exists u, \alpha, k. x \mapsto u, k * lseg_{\alpha}(k, nil) * y = x * z = k$  }

I

{  $\exists \alpha, u, \beta. lseg_{\alpha}(x, y) * y \mapsto u, z * lseg_{\beta}(z, nil)$  }

$x = z \wedge x = y$

while z  $\neq$  nil do // Invariant is I

{ z  $\neq$  nil \* Inv }

{ z  $\neq$  nil \*  $\exists \alpha, \beta. lseg_{\alpha}(x, z) * lseg_{\beta}(z, nil)$  }

y := z;

{ z  $\neq$  nil \* y = z \*  $\exists \alpha, \beta. lseg_{\alpha}(x, z) * lseg_{\beta}(z, nil)$  }

{  $\exists \alpha, u, \beta, k. lseg_{\alpha}(x, y) * y \mapsto u, k * lseg_{\beta}(k, nil)$  }

aus  $lseg_{\alpha}(z, nil) \wedge z \neq nil$

z := [y+1];

{  $\exists \alpha, u, \beta. lseg_{\alpha}(x, y) * y \mapsto u, z * lseg_{\beta}(z, nil)$  }

{ I }

od

{ Inv \* z = nil }

{  $\exists \alpha, u, \beta. lseg_{\alpha}(x, y) * y \mapsto u, nil * lseg_{\beta}(nil, nil)$  }

{  $\exists \alpha, u. lseg_{\alpha}(x, y) * lseg_u(y, nil)$  }

$\beta = \varepsilon * emp$

return y;



463 Aus Aufgabe 6.2 erhalten wir:

$$T(\text{GETLAST}) = \{ \text{list}(x) \mapsto \underbrace{\{ \exists \alpha \exists u. \text{lseg}_\alpha(x, y) * \text{lseg}_u(y, \text{nil}) \}}_{Q(x, y)} \}$$

Betrachte nun MERGE. Da wir noch keine Information berechnet haben, starten wir mit der Vorbedingung emp und aktuellem Heap emp.

### 1. Schritt:

- berechne  $\llbracket z = \text{GETLAST}(x) \rrbracket_T(\text{emp}, \text{emp})$
- löse BI-ABD  $(\text{emp} * X, \text{list}(x) * Y)$   
 $\leadsto X \equiv \text{list}(x), Y \equiv \text{emp}$
- füge  $(\text{list}(x), Q(x, z))$  zu  $\llbracket z = \text{GETLAST} \rrbracket_T(\text{emp}, \text{emp})$  hinzu

### 2. Schritt:

- berechne  $\llbracket [z+1] := y \rrbracket_T(\text{list}(x), Q(x, z))$
- wissen dass Spec der Anweisung ist:  $\{ z+1 \mapsto \_ \} [z+1] := y \{ z+1 \mapsto y \}$
- löse BI-ABD  $(Q(x, z) * X, x+1 \mapsto \_ * Y)$   
 $\leadsto X \equiv \text{emp}, Y \equiv \exists \alpha \exists u. \text{lseg}_\alpha(x, z) * z \mapsto u$
- beachte:  $z+1 \mapsto y * \exists \alpha \exists u. \text{lseg}_\alpha(x, z) * z \mapsto u$   
 $\vdash \exists \alpha \exists u. \text{lseg}_\alpha(x, z) * \text{lseg}_u(z, y) \vdash \exists \alpha. \text{lseg}_\alpha(x, y)$   
 $* \alpha \neq \varepsilon$
- füge  $(\text{list}(x), \exists \alpha. \text{lseg}_\alpha(x, y) * \alpha \neq \varepsilon)$  zu  $\llbracket [z+1] := y \rrbracket_T(\text{list}(x), Q(x, z))$  hinzu



### Schritt 3:

- füge Schritte zusammen (Sequenz)
- also füge  $(\text{list}(x), \exists \alpha. \text{lseg}_\alpha(x, y) * \alpha \neq \epsilon)$   
zu  $\llbracket \textcircled{3}; \textcircled{4} \rrbracket_T (\text{emp}, \text{emp})$  hinzu
- bekommen:

$$T(\text{MERGE}) = \{ \text{list}(x) \mapsto \{ \exists \alpha. \text{lseg}_\alpha(x, y) * \alpha \neq \epsilon \} \}$$

### Schritt 4:

- Verstärkte Nachbedingung zur gewünschten.
- löse BI-ADD  $(\exists \alpha. \text{lseg}_\alpha(x, y) * X, \underbrace{\text{list}(x)}_{\text{Ziel}} * Y)$   
 $\leadsto X \equiv \exists \beta. \text{lseg}_\beta(y, \text{nil}), Y \equiv \text{emp}$
- können Ergebnis zu  $T$  hinzu fügen:

$$T(\text{MERGE}) = \{ \text{list}(x) \mapsto \{ \exists \alpha. \text{lseg}_\alpha(x, y) * \alpha \neq \epsilon \}, \\ \text{list}(x) * \exists \beta. \text{lseg}_\beta(y, \text{nil}) \mapsto \{ \text{list}(x) \} \}$$

- Zusammengefasst haben wir:

$$\{ \text{list}(x) * \exists \beta. \text{lseg}_\beta(y, \text{nil}) \} \text{MERGE}(x, y) \{ \text{list}(x) \}$$

nachgewiesen.

A6.4

a) Sei  $I$  hel.

Wähle  $R \equiv (l \mapsto 0 * I) \vee (l \mapsto 1 * emp)$

$R \vdash$  { emp }  
atomic {  
  { R \* emp }  
  {  $\exists a. l \mapsto a * ((a=0 \wedge I) \vee (a=1 \wedge emp))$  }  
   $t_i := [l]$ ;  
  {  $\exists a. l \mapsto a * t_i = a * ((a=0 \wedge I) \vee (a=1 \wedge emp))$  }  
  assume  $t_i = 0$ ;  
  {  $l \mapsto 0 * t_i = 0 * ((0=0 \wedge I) \vee (0=1 \wedge emp))$  }  
  {  $l \mapsto 0 * t_i = 0 * I$  }  
   $[l] := 1$ ;  
  {  $l \mapsto 1 * t_i = 0 * I$  }  
  {  $l \mapsto 1 * I$  }  
  { R \* I }  
}

{ I }



A6.4

2a)

$\{I\}$   
 atomic {  
    $\{R * I\}$   
    $\{ \exists a. l \mapsto a * ((a=0 \wedge I) \vee (a=1 \wedge emp)) * I \}$   
    $t_i := [l];$   
    $\{ \exists a. l \mapsto a * t_i = a * ((a=0 \wedge I) \vee (a=1 \wedge emp)) * I \}$   
   assume  $t_i = 1;$   
    $\{ l \mapsto 1 * t_i = 1 * emp * I \}$   
    $[l] := 0;$   
    $\{ l \mapsto 0 * t_i = 1 * I \}$   
    $\{ l \mapsto 0 * I \}$   
    $\{R\}$   
    $\{R * emp\}$   
 }  
 $\{emp\}$

b)

$\frac{}{R \vdash \{emp\} lock_i \{I\}} \quad (a)$	$\frac{}{R \vdash \{P * I\} C \{Q * I\}} \quad \text{Vor.}$	$\frac{}{R \vdash \{I\} unlock_i \{emp\}} \quad (a)$
$\frac{R \vdash \{emp\} lock_i \{I\}}{R \vdash \{P\} lock_i \{P * I\}} \quad (FRAME)$	$\frac{R \vdash \{P * I\} C \{Q * I\}}{R \vdash \{P * I\} C; unlock_i \{Q\}} \quad (SEQ)$	$\frac{R \vdash \{I\} unlock_i \{emp\}}{R \vdash \{Q * I\} unlock_i \{Q\}} \quad (SEQ)$
$R \vdash \{P\} lock_i; C; unlock_i \{Q\}$		



A6.5

$$x \mapsto 0,0,0 \rightsquigarrow \exists \{A\} \subset \{B\} \rightsquigarrow x \mapsto 2,1,1$$

Idee 1: Verwende Invariante  $I \equiv \exists a,b,c. x \mapsto a,b,c \wedge a=bc$

- $x \mapsto 0,0,0$  impliziert die Invariante
- Problem:
  - tatsächliche Werte  $a,b,c$  nicht bekannt
  - atomare Block kann  $+1$  für  $a$  rechnen, kann aber nicht  $b=0$  etablieren
  - $\Rightarrow$  Invariante kann nicht wieder hergestellt werden!

Idee 2: Verwende Invariante  $I \equiv \exists a,b. x \mapsto a+b * X(a,b)$ , wobei  $X(a,b)$  eine Korrelation zwischen  $a$  und  $b$  bzgl. Speicherzellen  $x+1$  und  $x+2$  herstellt.

$$\text{z.B.: } X(a,b) \equiv \forall k. x+1 \mapsto k \rightarrow * x+1 \mapsto k \wedge a=k$$

$$* \forall k. x+2 \mapsto k \rightarrow * x+2 \mapsto k \wedge b=k$$

Wichtig:  $X(a,b)$  owned  $x+1$  and  $x+2$  nicht.  
Stattdessen geben wir  $x+1 \mapsto 0$  bzw  $x+2 \mapsto 0$  in die Teilbeweise der (PAR) Regel.

$$\text{Zeige: } \left\{ \begin{array}{l} I * x+1 \mapsto 0 \\ I * x+2 \mapsto 0 \end{array} \right\} \subset_1 \left\{ \begin{array}{l} I * x+1 \mapsto 1 \\ I * x+2 \mapsto 1 \end{array} \right\}$$

Mit (PAR) und (ATOM) dann:

$$I \vdash \underbrace{\{x+1 \mapsto 0 * x+2 \mapsto 0\}}_A \subset_1 \subset_2 \underbrace{\{x+1 \mapsto 1 * x+2 \mapsto 1\}}_B$$

$$\text{und } I * B \vdash x \mapsto 2,1,1$$

Problem  $x \mapsto 0,0,0 \not\vdash I * A$