

Take-Home Exam 1

SNU 4541.664A Program Analysis

Spring 2007

Prof. Kwangkeun Yi

due: 5/7(Mon) 13:00 in class

Problem 1 “요약해석 증명”

아래와 같은 변수가 있는 정수식 언어를 생각하자.

$$\begin{array}{lcl} E & \rightarrow & n \quad (n \in \mathbb{Z}) \\ | & & x \quad \text{변수} \\ | & & E + E \\ | & & -E \\ | & \text{let } & x \ E_1 \ E_2 \quad \text{지역 변수} \\ | & \text{if } & E_1 \ E_2 \ E_3 \end{array}$$

의 미함수 \mathcal{V} 는 아래와 같은 공간에서

$$\begin{array}{ll} \mathcal{V} & \in \text{Exp} \rightarrow 2^{Env} \rightarrow 2^{\mathbb{Z}} \\ \Sigma & \in 2^{Env} \\ \sigma & \in Env = Var \xrightarrow{\text{fin}} \mathbb{Z} \end{array}$$

조립식으로 정의된다:

$$\begin{aligned}
\mathcal{V} n \Sigma &= \{n\} \\
\mathcal{V} x \Sigma &= \{\sigma x \mid \sigma \in \Sigma\} \\
\mathcal{V} E_1 + E_2 \Sigma &= \{z_1 + z_2 \mid z_i \in \mathcal{V} E_i \Sigma\} \\
\mathcal{V} - E \Sigma &= \{-z \mid z \in \mathcal{V} E \Sigma\} \\
\mathcal{V} \text{let } x E_1 E_2 \Sigma &= \mathcal{V} E_2 \{\sigma\{x \mapsto v\} \mid \sigma \in \Sigma, v \in \mathcal{V} E_1 \Sigma\} \\
\mathcal{V} \text{if } E_1 E_2 E_3 \Sigma &= \mathcal{V} E_2 (\mathcal{B} E_1 \Sigma) \cup \mathcal{V} E_3 (\neg \mathcal{B} E_1 \Sigma) \\
\mathcal{B} E \Sigma &= \cup \{\Sigma' \mid \mathcal{V} E \Sigma' \not\ni 0, \Sigma' \subseteq \Sigma\} \\
\neg \mathcal{B} E \Sigma &= \cup \{\Sigma' \mid \mathcal{V} E \Sigma' = \{0\}, \Sigma' \subseteq \Sigma\}
\end{aligned}$$

의 미공간 2^S 는 집합 S 의 부분집합들의 집합이고 \subseteq 이 \sqsubseteq 인 CPO이다.

요약된 의미함수 $\hat{\mathcal{V}}$ 는 다음의 공간에서

$$\hat{\mathcal{V}} \in \text{Exp} \rightarrow \text{Env} \rightarrow \hat{\mathbb{Z}}$$

정의되고, 의미공간 사이의 갈로아 연결

$$2^{\text{Env}} \rightarrow 2^Z \xrightleftharpoons[\alpha]{\gamma} \hat{\text{Env}} \rightarrow \hat{\mathbb{Z}}$$

은 각 부품의 갈로아 연결

$$2^{\text{Env}} \xrightleftharpoons[\alpha_1]{\gamma_1} \hat{\text{Env}} \quad \text{와} \quad 2^Z \xrightleftharpoons[\alpha_2]{\gamma_2} \hat{\mathbb{Z}}$$

를 가지고 안전하게 정의될 수 있다. 요약 의미함수의 조립식 정의는 다음과 같다:

$$\begin{aligned}
\hat{\mathcal{V}} n \hat{\Sigma} &= \alpha_2 \{n\} \\
\hat{\mathcal{V}} E_1 + E_2 \hat{\Sigma} &= \alpha_2 \{v_1 + v_2 \mid v_1 \in \gamma_2(\hat{\mathcal{V}} E_1 \hat{\Sigma}), v_2 \in \gamma_2(\hat{\mathcal{V}} E_2 \hat{\Sigma})\} \\
\hat{\mathcal{V}} - E \hat{\Sigma} &= \alpha_2 \{-v \mid v \in \gamma_2(\hat{\mathcal{V}} E \hat{\Sigma})\} \\
\hat{\mathcal{V}} \text{let } x E_1 E_2 \hat{\Sigma} &= \hat{\mathcal{V}} E_2 (\alpha_1 \{\sigma\{x \mapsto v\} \mid \sigma \in \gamma_1(\hat{\Sigma}), v \in \gamma_2(\hat{\mathcal{V}} E_1 \hat{\Sigma})\}) \\
\hat{\mathcal{V}} \text{if } E_1 E_2 E_3 \hat{\Sigma} &= \hat{\mathcal{V}} E_2 (\alpha_2(\mathcal{B} E_1 (\gamma_1 \hat{\Sigma}))) \sqcup \hat{\mathcal{V}} E_3 (\alpha_2(\neg \mathcal{B} E_1 (\gamma_1 \hat{\Sigma})))
\end{aligned}$$

위의 요약함수가 올바른지를 확인하라. 즉, 모든 정수식 E 에 대해서

$$\alpha(\mathcal{V} E) \sqsubseteq \hat{\mathcal{V}} E$$

인지를 증명하라. \square

Problem 2 위의 요약 의미함수를 다음과 같이 정의했을 때도 올바른지를 증명하라.

$$\begin{aligned}
 \hat{\mathcal{V}} n \hat{\Sigma} &= \alpha_2 \{n\} \\
 \hat{\mathcal{V}} E_1 + E_2 \hat{\Sigma} &= (\hat{\mathcal{V}} E_1 \hat{\Sigma}) \hat{+} (\hat{\mathcal{V}} E_2 \hat{\Sigma}) \\
 \hat{\mathcal{V}} - E \hat{\Sigma} &= \hat{-}(\hat{\mathcal{V}} E \hat{\Sigma}) \\
 \hat{\mathcal{V}} \text{let } x E_1 E_2 \hat{\Sigma} &= \hat{\mathcal{V}} E_2 (\hat{\Sigma}\{x \mapsto \hat{\mathcal{V}} E_1 \hat{\Sigma}\}) \\
 \hat{\mathcal{V}} \text{if } E_1 E_2 E_3 \hat{\Sigma} &= (\hat{\mathcal{V}} E_2 \hat{\Sigma}) \sqcup (\hat{\mathcal{V}} E_3 \hat{\Sigma})
 \end{aligned}$$

여기서

$$\begin{aligned}
 \hat{+} &\in \hat{\mathbb{Z}} \times \hat{\mathbb{Z}} \rightarrow \hat{\mathbb{Z}} \\
 \hat{-} &\in \hat{\mathbb{Z}} \rightarrow \hat{\mathbb{Z}} \\
 \cdot\{x \mapsto \cdot\} &\in Env \times \hat{\mathbb{Z}} \rightarrow Env \quad (\text{환경 변경})
 \end{aligned}$$

은 실제 $+$, $-$, $\cdot\{x \mapsto \cdot\}$ 을 안전하게 요약한 함수들이다.

Problem 3 다음의 질문에 예/아니오로 답하고, 그 이유를 서술하라.

- A, B 는 집합이다. 그러면 다음 두 CPO사이에 갈로아 연결이 가능하다:

$$2^{A \xrightarrow{\text{fin}} B} \rightarrow 2^B \xrightleftharpoons[\alpha?]{\gamma?} (A \xrightarrow{\text{fin}} 2^B) \rightarrow 2^B$$

- A, B 는 집합이고 2^B 와 \hat{B} 사이에는 갈로아 연결되어 있다. 그러면 다음 두 CPO사이에 갈로아 연결이 가능하다:

$$2^{A \xrightarrow{\text{fin}} 2^B} \rightarrow 2^B \xrightleftharpoons[\alpha?]{\gamma?} (A \xrightarrow{\text{fin}} \hat{B}) \rightarrow \hat{B}$$

- A 는 집합이고 A^ω 는 길이가 무한 할 수도 있는 A 원소들의 리스트들의 집합이다. 2^A 와 \hat{A} 사이에는 갈로아 연결되어 있다. 그러면 다음 두 CPO사이에 갈로아 연결이 가능하다:

$$2^{A^\omega} \xrightleftharpoons[\alpha?]{\gamma?} \hat{A}$$

- A 는 집합이고 A^ω 는 길이가 무한 할 수도 있는 A 원소들의 리스트들의 집합이다. 2^A 와 \hat{A} 사이에는 갈로아 연결되어 있다. A 의 각 원소를 유한한 인덱스 집합 I 의 한 원소로 맺어주는 함수가 존재한다. 이때 다음 두 CPO사이에 갈로아 연결이 가능하다:

$$2^{A^\omega} \xrightleftharpoons[\alpha?]{\gamma?} I \rightarrow \hat{A}$$

- 다음의 정수식 프로그래밍 언어를 타겟으로 하는 분석기를 정의하려고 한다.

$$\begin{aligned} e ::= & n \quad (n \in \mathbb{Z}) \\ | & e + - \\ | & e \text{ mod } e \end{aligned}$$

$e \text{ mod } 0$ 는 e 의 값과 상관없이 임의의 양수가되고, $n+/-$ 는 $n+1$ 과 $n-1$ 중에서 임의로 선택된다.

요약공간을 만드는 갈로아 연결

$$2^{\mathbb{Z}} \xrightarrow[\alpha]{\gamma} \{\perp, 0, > 0, < 0, \top\}$$

을

$$\begin{aligned} \alpha \emptyset &= \perp \\ \alpha \{0\} &= 0 \\ \alpha X &= > 0 \quad \text{if } \forall x \in X : x > 0 \\ \alpha X &= < 0 \quad \text{if } \forall x \in X : x < 0 \\ \alpha X &= \top \quad \text{otherwise} \end{aligned}$$

로 하고 안전한 $\hat{+}$ -을 가장 정확하게 정의해서

$$\begin{aligned} \perp \hat{+} - &= \perp \\ v \hat{+} - &= \top \end{aligned}$$

로 했다. 옳은가?

- 또, 위의 요약공간에서 안전한 $\hat{\text{mod}}$ 를 가장 정확하게 정의하면 아래와 같다:

$$\begin{aligned} \perp \hat{\text{mod}} \star &= \perp \\ \text{else } \star \hat{\text{mod}} \perp &= \perp \\ \text{else } \star \hat{\text{mod}} 0 &= > 0 \\ \text{else } 0 \hat{\text{mod}} \star &= 0 \\ \text{else } \star \hat{\text{mod}} \star &= \top \end{aligned}$$

옳은가?