# Programare logică

### Mulţimi de generatori Algebre libere

#### Mulţimi de generatori

 $(S,\Sigma)$  signatură multisortată, A-algebră, X mulţime,  $X\subseteq A$ 

- Subalgebra generată de X în A, notată  $\overline{X}$ , este *cea mai mică* ( $\subseteq$ ) subalgebră a lui A care include X.
- $ightharpoondown C = \overline{X}$  dacă și numai dacă:
  - $\blacksquare C \subseteq A$ , C subalgebră,
  - $\blacksquare X \subseteq C$ ,
  - $\blacksquare B \subseteq A$ , B subalgebră,  $X \subseteq B \Rightarrow C \subseteq B$ .
- Spunem că A este generată de X dacă  $X \subseteq A$  şi  $\overline{X} = A$ . În acest caz X este mulțime de generatori pentru A.

#### Construcţia subalgebrei generate

A-algebră, X mulţime,  $X \subseteq A$ 

- $lacksquare \mathcal{F} := \{B \subseteq A \mid B \text{ subalgebră}, \ X \subseteq B\}$ 
  - $\blacksquare A \in \mathcal{F}$ , deci $\mathcal{F} \neq \emptyset$
  - $\blacksquare \{B_i\}_{i\in I}\subseteq \mathcal{F} \text{ implică } \bigcap_{i\in I} B_i\in \mathcal{F}$
  - $\blacksquare \overline{X} = \bigcap \{B \mid B \in \mathcal{F}\}$
- Construim un şir de mulţimi S-sortate  $(X_n)_n$  astfel:

$$X_0 := X,$$

$$X_{n+1,s} := X_{n,s} \cup \{A_{\sigma} \mid \sigma : \rightarrow s\} \cup \{A_{\sigma}(a_1, \dots, a_k) \mid$$

$$\sigma : s_1 \dots s_k \rightarrow s, (a_1, \dots, a_k) \in X_{n,s_1} \times \dots \times X_{n,s_k} \}.$$

Propoziţie.  $\overline{X} = \bigcup_n X_n$ .

#### **Exemple**

Exemplu. M mulţime,  $Q\subseteq M$ , BOOL-algebra  $A=(\mathcal{P}(M),\cup,\cap,\neg,\emptyset,M)$ 

- $X := \{Q\}$   $\overline{X} = \{\emptyset, Q, \neg Q, M\}$
- $\blacksquare \ \overline{\emptyset} = \{\emptyset, M\}$
- $Y := \{\{a\}, \{b\}\}, \text{ unde } a \neq b \in M$   $\overline{Y} = \{\{a\}, \{b\}\} \cup \{\emptyset, M\} \cup$   $\cup \{\neg \{a\}, \neg \{b\}, \{a, b\}\} \cup$  $\cup \{\neg \{a, b\}\}$

### **Proprietăți**

 $(S,\Sigma)$  signatură multisortată

Propoziţie. Fie  $h:A\to B$  şi  $g:A\to B$  morfisme.

- $\blacksquare X \subseteq A, h|_X = g|_X \Rightarrow h|_{\overline{X}} = g|_{\overline{X}},$
- $\blacksquare h(\overline{X}) = \overline{h(X)}$  pentru  $X \subseteq A$ ,
- $\overline{h^{-1}(Y)} \subseteq h^{-1}(\overline{Y})$  pentru  $Y \subseteq B$ .

#### Algebre libere

 $(S,\Sigma)$  signatură multisortată, X mulţime de variabile

- ■O algebră A este liber generată de X dacă
  - $\blacksquare X \subseteq A$ ,
  - ■oricare ar fi B o algebră şi  $f: X \to B$  o funcţie există un unic morfism  $\tilde{f}: A \to B$  cu  $\tilde{f}_s(x) = f_s(x)$  oricare  $x \in X_s, s \in S$ .
- ■Dacă  $A_1$  şi  $A_2$  sunt liber generate de X, atunci  $A_1 \simeq A_2$ .
- $\blacksquare T_{\Sigma}(Y)$  este liber generată de mulţimea de variabile Y.
- $\blacksquare T_{\Sigma}$  este liber generată de mulţimea  $\emptyset$ .

o expresie este un element al unei algebre libere

#### Mulţimi de generatori liberi

 $(S,\Sigma)$  signatură multisortată, A-algebră, X mulţime de variabile,  $X\subseteq A$ 

- Propoziţie. Dacă A este liber generată de X, atunci  $\overline{X} = A$ . În acest caz, spunem că X este mulţime de generatori liberi pentru A.
- $NAT = (S = \{s\}, \Sigma), \Sigma = \{0 : \to nat, succ : nat \to nat\}$  $A_{nat} := \mathbb{N}, A_0 := 0, A_{succ}(x) := x + 1$ 
  - $\{1\}$  este mulţime de generatori pentru A
  - $\{1\}$  nu este mulțime de generatori liberi pentru A
  - A este liber generată de  $\emptyset$

#### **Exemple**

- ■STIVA =  $(S = \{elem, stiva\}, \Sigma)$  $\Sigma = \{0 : \rightarrow elem, empty : \rightarrow stiva, pop : stiva \rightarrow stiva, push : elem stiva \rightarrow stiva, top : stiva \rightarrow elem\}$
- STIVA-algebra A:  $A_{elem} := \mathbb{N}, A_{stiva} := \mathbb{N}^*$   $A_0 := 0, A_{empty} := \lambda, A_{push}(n, n_1 \cdots n_k) := n \ n_1 \cdots n_k,$   $A_{pop}(\lambda) = A_{pop}(n) := \lambda,$   $A_{pop}(n_1 n_2 \cdots n_k) := n_2 \cdots n_k \ \text{pt. } k \ge 2,$   $A_{top}(\lambda) := 0, A_{top}(n_1 \cdots n_k) := n_1 \ \text{pt. } k \ge 1.$
- Dacă  $P:=\overline{\emptyset}$  atunci  $P_{elem}=\{0\}$  și  $P_{stiva}=\{0\}^*$ .
- A este liber generată de X, unde  $X_{elem} := \mathbb{N} \setminus \{0\}$  și  $X_{stiva} := \emptyset$ .

# Axiomatizarea Peano a numerelor naturale

- Există o mulţime  $\mathbb{N}$ , ale cărei elemente se numesc numere naturale şi o funcţie  $succ: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ , numită funcţia succesor cu următoarele proprietăţi:
  - $\blacksquare$  N contine un element special, notat 0,
  - $0 \neq succ(n)$  oricare  $n \in \mathbb{N}$ ,
  - $\blacksquare$   $succ(n) = succ(m) \Rightarrow n = m$ ,
  - Principiul inducţiei: dacă  $P \subseteq \mathbb{N}$  a.î.  $0 \in P$  şi  $n \in P$  implică  $succ(n) \in P$ , atunci  $P = \mathbb{N}$ .

#### **Algebre Peano**

 $(S,\Sigma)$  signatură multisortată A algebră, X mulţime de variabile

- ■Spunem că A este algebră Peano peste X dacă:
  - $\blacksquare X \subseteq A$ ,
  - $\blacksquare A_{\sigma}(a_1,\ldots,a_n) \not\in X_s$ , or.  $\sigma:s_1\ldots s_n \to s$ ,  $(a_1,\ldots,a_n) \in A_{s_1} \times \cdots , A_{s_n}$ ,
  - or.  $\sigma: s_1 \dots s_n \to s$ , or  $(a_1, \dots, a_n) \in A_{s_1} \times \dots \times A_{s_n}$ , or.  $\tau: s_1' \dots s_k' \to s$ , or.  $(a_1', \dots, a_k') \in A_{s_1'} \times \dots \times A_{s_k'}$   $A_{\sigma}(a_1, \dots, a_n) = A_{\tau}(a_1', \dots, a_k') \Rightarrow \sigma = \tau$ , n = k,  $a_i = a_i'$  or. i
  - $\blacksquare \overline{X} = A.$

#### **Algebre Peano**

 $(S,\Sigma)$  signatură multisortată A algebră, X mulţime de variabile

Teoremă. Următoarele afirmaţii sunt echivalente:

- $\blacksquare$  A este Peano peste X,
- $\blacksquare$  A este liber generată de X,
- $\blacksquare$   $A \simeq T_{\Sigma}(X)$ .