Syntaks og semantik

Lektion 14

17 april 2007

Rekursive definitioner og fikspunkter

- Eksempler
- 2 Fikspunkter
- Partielt ordnede mængder
- Grænseværdier
- Domæner
- Kontinuerte funktioner
- Fikspunktssætningen
- 8 Anvendelser

Eksempler

$$S \rightarrow aSb \mid c \mid S$$

Oversæt direkte til en rekursiv sprogligning:

$$L_S = \{a\} \circ L_S \circ \{b\} \cup \{c\} \cup L_S$$

At finde en løsning til dén ligning: Kald højresiden for $F(L_S)$:

$$L_S = F(L_S) = \{a\} \circ L_S \circ \{b\} \cup \{c\} \cup L_S$$

Start med $U_0 = \emptyset$ og anvend ligningen:

$$U_1 = F(U_0) = \{a\} \circ \emptyset \circ \{b\} \cup \{c\} \cup \emptyset = \{c\}$$

$$U_2 = F(U_1) = \{a\} \circ \{c\} \circ \{b\} \cup \{c\} \cup \{c\} = \{c, acb\}$$

$$U_3 = F(U_2) = \{a\} \circ \{c, acb\} \circ \{b\} \cup \{c\} \cup \{c, acb\} = \{c, acb, a^2cb^2\}$$

$$U_n = \{a^i c b^i \mid i < n\}$$

"grænseværdi":
$$U = \{a^i c b^i \mid i \in \mathbb{N}\}$$

U er en løsning – fordi F(U) = U (Prøve!)

Så for

$$L_{\mathcal{S}} = F(L_{\mathcal{S}}) = \{a\} \circ L_{\mathcal{S}} \circ \{b\} \cup \{c\} \cup L_{\mathcal{S}}$$

virkede følgende:

- start med $U_0 = \emptyset$
- anvend rekursionsligningen gentagne gange
- få en følge $U_1 \subseteq U_2 \subseteq U_3 \subseteq \cdots$
- "tag grænseværdien" af følgen
- \Rightarrow løsning til ligningen: $L_S = \{a^i c b^i \mid i \in \mathbb{N}\}$

Er der flere løsninger?

• Jep, f.x. $L_S'' = \{a^i c b^i, a^i c c c b^i \mid i \in \mathbb{N}\}$

Hvorfor virker det? Virker det også ved andre eksempler?

Hvad med ligningen

 $\mathsf{Env}_P = \mathsf{Pnavne} \rightharpoonup \mathsf{Kom} \times \mathsf{Env}_V \times \mathsf{Env}_P$

Sætningen

Sidebemærkning: Rekursion for reelle funktioner:

- ligningen $x^2 + x = 6$ har en løsning x = 2
- rekursion: omskriv ligningen til $x = F(x) = 6 x^2$
- kan løsningen x = 2 findes ved rekursion?Nej [rekursion-bad.c]
- ligningen $x^2 + 8x = 20$ har en løsning x = 2
- rekursion: omskriv ligningen til $x = F(x) = (20 x^2)/8$
- kan løsningen x = 2 findes ved rekursion?
 Ja, men kun for nogle startværdier!

[rekursion-ok.c]

Eksempler

$$L = F_1(L) = \{a\} \circ L \circ \{b\} \cup \{c\} \cup L$$
$$x = F_2(x) = 6 - x^2$$
$$\mathbf{Env}_P = F_3(\mathbf{Env}_P) = \mathbf{Pnavne} \rightharpoonup \mathbf{Kom} \times \mathbf{Env}_V \times \mathbf{Env}_P$$

Funktionerne på højresiderne:

$$F_1: \Sigma^* o \Sigma^*$$
 $F_2: \mathbb{R} o \mathbb{R}$
 $F_3: m$ engder $o m$ engder (?

Definition 14.2: Lad $F: D \rightarrow D$ være en funktion. Et element $x \in D$ kaldes et fikspunkt for F hvis F(x) = x.

 så vi skal finde ud af hvornår, og hvordan, vi kan beregne fikspunkter

*Tarski*s fikspunkts-sætning 14.3:

Eksempler

Lad D være et domæne og $f: D \rightarrow D$ en kontinuert funktion. Da har f et mindste fikspunkt x^* , som kan beregnes ved

$$x^* = \lim\{f^i(\bot) \mid i \in \mathbb{N}\}$$

hvor \perp er bundelementet i D.

- domæne: en mængde D med en fuldstændig partiel orden ⊑
- \perp : det mindste element i D; $\perp \sqsubseteq d$ for alle $d \in D$
- grænseværdi: lim Y er den mindste øvre grænse for den voksende mængde Y (hvis den findes)
- kontinuert funktion: f kontinuert $\Leftrightarrow f(\lim Y) = \lim f(Y)$ for alle voksende mængder Y

Definition 14.4: En relation \sqsubseteq over en mængde D kaldes en partiel orden hvis den er

- refleksiv: $d \sqsubseteq d$ for alle $d \in D$
- transitiv: hvis $d_1 \sqsubseteq d_2$ og $d_2 \sqsubseteq d_3$, så $d_1 \sqsubseteq d_3$
- antisymmetrisk: hvis $d_1 \sqsubseteq d_2$ og $d_2 \sqsubseteq d_1$, så $d_1 = d_2$

Parret (D, \sqsubseteq) kaldes da en partielt ordnet mængde.

Eksempler:

- \mathbb{R} med den sædvanlige orden $\sqsubseteq = \leq$
- $\mathbb N$ med den sædvanlige orden $\sqsubseteq = \le$
- \mathbb{R}^2 med den *punktvise* orden

$$(x,y) \sqsubseteq (x',y') \Leftrightarrow x \le x' \text{ og } y \le y'$$

 delmængdedomænet: Givet en mængde M, da er potensmængden P(M) partielt ordnet ved

$$A \sqsubset B \Leftrightarrow A \subset B$$

Definition 14.9: Givet en partielt ordnet mængde D og en delmængde $Y \subseteq D$, da kaldes Y en voksende mængde hvis der findes en nummerering $Y = \{d_1, d_2, d_3, \dots\}$ af elementerne i Y således at $d_1 \sqsubseteq d_2 \sqsubseteq d_3 \sqsubseteq \cdots$.

Eksempler:

- $\{1,17,3,9\}$ er en voksende mængde i (\mathbb{N},\leq)
- $\bullet \ \{0,2,4,6,\dots\}$ er en voksende mængde i (\mathbb{N},\leq)
- $\{3,3.1,3.14,3.141,3.1415,\dots\}$ er en voksende mængde i (\mathbb{Q},\leq) rationelle tal
- $\{(1,0),(0,1)\}$ er *ikke* en voksende mængde i $(\mathbb{R}^2,\sqsubseteq)$

- $x \in D$ kaldes en øvre grænse for Y hvis $y \sqsubseteq x$ for alle $y \in Y$.
- $x \in D$ kaldes en grænseværdi (eller mindste øvre grænse; *least* upper bound, lub) for Y, hvis
 - x er en øvre grænse for Y,
 - 2 og for alle andre øvre grænser z for Y gælder $x \sqsubseteq z$

Eksempler:

- 42 er en øvre grænse for {1, 17, 3, 9} i (N, ≤)
- 17 er en grænseværdi for {1, 17, 3, 9} i (N, ≤)
- $\{0, 2, 4, 6, \dots\}$ har ingen øvre grænse i $(\mathbb{N}, <)$
- $\{3, 3.1, 3.14, 3.141, 3.1415, \dots\}$ har en øvre grænse i (\mathbb{Q}, \leq) , men ingen grænseværdi

Opgave: Vis at enhver voksende mængde kan have højst én grænseværdi (!)

Hvis en voksende mængde Y har en grænseværdi x, skriver vi den $x = \lim Y$

Enhver voksende mængde Y ⊂ D har en grænseværdi

- $\lim Y \in D$
- Der findes et element $\bot \in D$ som opfylder $\bot \sqsubseteq d$ for alle $d \in D$
- ⊥ kaldes bundelementet af D

Eksempler:

- (\mathbb{N}, \leq) , (\mathbb{R}, \leq) og $(\mathbb{R}^2, \sqsubseteq)$ er ikke domæner
- delmængdedomænet er et domæne

Definition 14.21': Lad D_1 og D_2 være partielt ordnede mængder og $f: D_1 \to D_2$ en funktion. Da siges f at være monoton (eller monotont voksende) hvis $d_1 \sqsubseteq d_2$ medfører $f(d_1) \sqsubseteq f(d_2)$ for alle $d_1, d_2 \in D_1$.

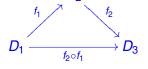
- så monotone funktioner er dem der bevarer ordensrelationen
- monotone funktioner er de "naturlige" funktioner for partielt ordnede mængder. Man siger også at partielt ordnede mængder og monotone funktioner tilsammen udgør en kategori
- dertil skal bruges følgende:

Lemma: Hvis $f_1: D_1 \to D_2$ og $f_2: D_2 \to D_3$ er monotone, er deres sammensætning $f_2 \circ f_1: D_1 \to D_3$ også monoton.

Bevis:

Eksempler

- Lad $d_1, d_2 \in D_1$, med $d_1 \sqsubseteq d_2$.
- 2 f_1 monoton $\Rightarrow f_1(d_1) \sqsubseteq f_1(d_2)$
- færdig



Lemma 14.23': Lad $f: D_1 \rightarrow D_2$ være en monoton funktion mellem partielt ordnede mængder. Hvis $Y \subseteq D_1$ er en voksende mængde, er $f(Y) \subseteq D_2$ også en voksende mængde.

Bevis:

Eksempler

- **1** Skal vise at der findes nummerering $f(Y) = \{z_1, z_2, ...\}$ med $Z_1 \sqsubseteq Z_2 \sqsubseteq \cdots$
- 2 Y voksende \Rightarrow har nummerering $Y = \{y_1, y_2\}$ med $y_1 \sqsubseteq y_2 \sqsubseteq \cdots$
- \Rightarrow skriv $f(Y) = \{f(y_1), f(y_2), ...\}$

Definition 14.26': Lad D_1 og D_2 være domæner og $f: D_1 \rightarrow D_2$ en monoton funktion. Da siges f at være kontinuert hvis f er grænseværdi-bevarende, dvs.:

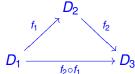
for alle voksende mængder $Y \subseteq D_1 : \lim f(Y) = f(\lim Y)$

Kontinuitet

Sætning 14.15(201): Hvis $f_1: D_1 \to D_2$ og $f_2: D_2 \to D_3$ er kontinuerte, er deres sammensætning $f_2 \circ f_1 : D_1 \to D_3$ også kontinuert.

Bevis:

- **1** Lad $Y \subset D_1$ være en voksende mængde.
- \Rightarrow $f_1(Y) \subseteq D_2$ og $f_2(f_1(Y)) \subseteq D_3$ er også voksende
- ② og $f_2(f_1(\lim Y)) = f_2(\lim f_1(Y)) = \lim f_2(f_1(Y))$



Eksempler

Notation: For en funktion $f: D \to D$ betegner f^i funktionen fsammensat med sig selv i gange: $f^1 = f$, $f^2 = f \circ f$, $f^3 = f \circ f \circ f$, ...

Lemma 14.30: Lad $f: D \rightarrow D$ være en monoton funktion. Da er også $f^i: D \to D$ monoton for alle $i \in \mathbb{N}$.

Bevis: Sammensætninger af monotone funktioner er monotone.

Lemma 14.31: Lad *D* være et domæne og $f: D \rightarrow D$ en *monoton* funktion. Da er $\{f^i(\bot) \mid i \in \mathbb{N}\}$ en voksende mængde.

Bevis:

- **1** \perp er mindste element i $D \Rightarrow \perp \sqsubseteq f(\perp)$
- 2 anvend f, i gange: $\Rightarrow f^i(\bot) \sqsubset f^{i+1}(\bot)$

Sætning 14.3: Lad D være et domæne og $f: D \to D$ en kontinuert funktion. Da har f et mindste fikspunkt x^* , som kan beregnes ved

$$x^* = \lim\{f^i(\bot) \mid i \in \mathbb{N}\}$$

hvor \perp er bundelementet i D.

Bevis:

• x* er et fikspunkt:

$$f(x^*) = f(\lim\{f^i(\bot)\}) = \lim f(\{f^i(\bot)\}) = \lim\{f^{i+1}(\bot)\}$$

= $\lim(\{f^{i+1}(\bot)\} \cup \{\bot\}) = \lim\{f^i(\bot)\} = x^*$

- 2 x* er det mindste fikspunkt:
 - Lad d være et fikspunkt for f, dvs. f(d) = d. Vis at $x^* \sqsubseteq d$.
 - $\bot \sqsubseteq d \Rightarrow f^i(\bot) \sqsubseteq f^i(d) = d$
 - \Rightarrow d er øvre grænse for $\{f^i(\bot)\}$
 - $\Rightarrow \lim\{f^i(\bot)\} \sqsubset d$

Sætning 14.7(199): For enhver mængde S er potensmængden $\mathcal{P}(S)$, med inklusion \subseteq som ordensrelation, et domæne.

Bevis (fyld selv detaljer ind!):

- \bigcirc c er en partiel orden på $\mathcal{P}(S)$
- ② bundelementet er ⊥ = ∅
- 1 hvis $Y = \{M_1, M_2, \dots\}$ er en voksende mængde (af delmængder $M_1, M_2, \ldots \subseteq S$), er

$$\lim Y = \bigcup_{i} M_{i}$$

$$= M_{1} \cup M_{2} \cup \cdots$$

Anvendelse: Mængden af sprog over et givet alfabet Σ , $\mathcal{P}(\Sigma^*)$, er et domæne.

Lemma: Konkatenering og foreningsmængde er kontinuerte operationer på $\mathcal{P}(\Sigma^*)$.

Bevis (delvis): Vi skal f.x. vise følgende:

- for ethvert $L \subseteq \Sigma^*$ er funktionen $f: \mathcal{P}(\Sigma^*) \to \mathcal{P}(\Sigma^*)$ givet ved $f(M) = L \circ M$ kontinuert:
 - Lad $\{M_1, M_2, \dots\}$ være en voksende mængde af sprog.
 - 2 Da er også $\{L \circ M_1, L \circ M_2, \dots\}$ en voksende mængde.
 - **3** Vi skal vise at $f(\lim\{M_1, M_2, ...\}) = \lim f(\{M_1, M_2, ...\})$, dvs. $f(| J_i M_i) = | J_i f(M_i)$.

 - **5** Og $L \circ (\bigcup_i M_i) = \bigcup_i L \circ M_i$ pga. distributivitet.

$$S \rightarrow aSb \mid c \mid S$$

Oversat til en fikspunktsligning:

$$L_S = F(L_S) = \{a\} \circ L_S \circ \{b\} \cup \{c\} \cup L_S$$

Og $F: \mathcal{P}(\Sigma^*) \to \mathcal{P}(\Sigma^*)$ er en sammensætning af konkateneringer og foreningsmængder $\Rightarrow F$ er kontinuert !

 \Rightarrow L_S kan findes ved fikspunktssætningen:

$$L_{S} = \lim\{F^{i}(\emptyset) \mid i \in \mathbb{N}\}\$$

$$= \lim\{\emptyset, \{c\}, \{c, acb\}, \{c, acb, a^{2}cb^{2}\}, \dots\}\$$

$$= \bigcup_{n} \{a^{i}cb^{i} \mid i < n\}\$$

$$= \{a^{n}cb^{n} \mid n \in \mathbb{N}\}\$$

Eksemplet med Env_P igen:

Eksempler

$$\mathsf{Env}_P = \mathsf{Pnavne} \rightharpoonup \mathsf{Kom} \times \mathsf{Env}_V \times \mathsf{Env}_P$$

Oversat til en fikspunktsligning:

$$\mathsf{Env}_P = F(\mathsf{Env}_P) = \mathsf{Pnavne} \rightharpoonup \mathsf{Kom} \times \mathsf{Env}_V \times \mathsf{Env}_P$$

F er nu en funktion fra "mængden" af domæner til sig selv, givet ved

$$F(D) = \mathsf{Pnavne} \rightharpoonup \mathsf{Kom} \times \mathsf{Env}_V \times D$$

og følgende virker:

- ◆ tag det mindste domæne {⊥}
- beregn en "voksende mængde" af domæner $\{\{\bot\}, F(\{\bot\}), F(F(\{\bot\})), \dots\}$
- tag "grænseværdien" af den "mængde"

Men hvorfor virker det? og hvad bliver resultatet?

 Se de grumme detaljer i kapitel 6 af Mads Rosendahls domæneteori-noter:

http://akira.ruc.dk/~madsr/webpub/domaene.pdf