

**Svar och lösningsförslag till ks2, 25 februari 2013,  
i SF1662 Diskret matematik för CL1**

- 1) (För varje delfråga ger rätt svar  $\frac{1}{2}p$ , inget svar  $0p$ , fel svar  $-\frac{1}{2}p$ )
- a) För fibonaccitallen  $F_n$  (se uppgift 5) gäller  $F_{n+1} = F_{n-1} + 2F_{n-2}$  för  $n = 2, 3, \dots$ . [Nej,  $2F_{n-1} + F_{n-2}$  skall det vara.] X
- b)  $A \setminus (B \setminus C) = (A \setminus B) \cup (A \cap C)$  är sant för alla mängder  $A, B, C$  [Ja, ses t.ex. med venndiagram.] X
- c) Om  $A$  och  $B$  är mängder och  $A \times B \subseteq B \times A$  gäller säkert att  $A = B$ . [Nej, endera kan vara  $\emptyset$  också.] X
- d) Både ekvivalensrelationer och partialordningar är säkert transitiva. [Ja, det ingår i definitionerna.] X
- e) Om  $f : X \rightarrow Y$  är surjektiv och  $g : Z \rightarrow Y$  är inverterbar är  $g^{-1}f : X \rightarrow Z$  säkert surjektiv. [Ja,  $g^{-1}$  är inverterbar, så bijektiv, så surjektiv, så känd sats.] X
- f) Det existerar en injektion  $f : \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Z}$ . [Jadå,  $\mathbb{Q}$  och  $\mathbb{Z}$  är båda uppräknliga, så det finns en bijektion, som ju är en injektion.] X

sant	falskt
	X
X	
	X
X	
	X
X	

**2a)** (1p) Vi söker en funktion  $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{N}$  som är surjektiv, men inte bijektiv.

**Lösning:**

Ett exempel är  $f(x) = |x| = \begin{cases} x, & x \geq 0 \\ -x, & x < 0 \end{cases}$ .  $f(x) = x$  för alla  $x \in \mathbb{N} (\subset \mathbb{Z})$ , så  $f$  är surjektiv, men  $f(-1) = f(1) = 1$ , så  $f$  är inte injektiv, alltså inte bijektiv.

**Svar:** Ett exempel ges av  $f(x) = |x|$  (och ett annat av  $f(x) = \max(x, 0)$ ).

**b)** (1p) Vi skall finna mängder  $X, Y$  och funktioner  $f : X \rightarrow Y$ ,  $g : Y \rightarrow X$ , sådana att  $(gf)(x) = x$  för alla  $x \in X$  och  $g$  inte är en injektion.

**Lösning:**

Eftersom  $g$  inte är injektiv, kan vi låta  $1 \in X$  och  $a, b \in Y$  med  $g(a) = g(b) = 1$ .  $f(1) = a$  ger då  $(gf)(1) = g(f(1)) = g(a) = 1$ , så om vi tar  $X = \{1\}$  och  $Y = \{a, b\}$  är saken klar.

**Svar:** T.ex.  $X = \{1\}$ ,  $Y = \{a, b\}$ ,  $f(1) = a$ ,  $g(a) = g(b) = 1$ .

**2c)** (1p)  $M = \{\emptyset, 3, 4\}$  och  $N = \{M, \{\emptyset\}, 4\}$ . Vi skall finna alla element i  $M \cap N$  och avgöra om  $\emptyset \subseteq M \cup N$ ,  $\{\emptyset\} \subseteq M \cup N$  och  $\{\{\emptyset\}\} \subseteq M \cup N$ .

**Lösning:**

$M \cap N = \{x \mid x \in M \text{ och } x \in N\}$ , så  $M \cap N = \{4\}$ ,  $\emptyset \subseteq X$  för alla mängder  $X$ , så  $\emptyset \subseteq M \cup N$ ,  $\emptyset \in M \cup N$  (ty  $\emptyset \in M$ ), så  $\{\emptyset\} \subseteq M \cup N$  ( $\emptyset$  är ju enda element i  $\{\emptyset\}$ ),  $\{\emptyset\} \in M \cup N$  (ty  $\{\emptyset\} \in N$ ), så  $\{\{\emptyset\}\} \subseteq M \cup N$  ( $\{\emptyset\}$  är ju enda element i  $\{\{\emptyset\}\}$ ).

**Svar:**  $M \cap N = \{4\}$  och svaren på de andra frågorna är alla 'ja'.

3)  $X = \{a, b, c, d\}$ ,  $M = \{(a, b), (b, b), (b, c), (d, d)\}$  och  
 $N = \{(a, a), (a, c), (b, a), (c, a), (c, b), (c, c), (d, a), (d, b)\}$ .

Vi söker (a, 2p)  $N_a \subseteq N$ , så att  $M \cup N_a$  är en **ekvivalensrelation** på  $X$  och  
(b, 1p)  $N_b \subseteq N$ , så att  $M \cup N_b$  är en **partialordning** på  $X$ .

**Lösning:**

a. Reflexivitet ger att  $(a, a), (c, c) \in N_a$ . Symmetri ger att  $(b, a), (c, b) \in N_a$ . Transitiviteten ger  $(a, c), (c, a) \in N_a$ . Dessa räcker för att göra  $M \cup N_a$  reflexiv, symmetrisk och transitiv, dvs till en ekvivalensrelation (och inget annat kan läggas till, med den givna  $N$ ).

b. Reflexivitet ger att  $(a, a), (c, c) \in N_b$ . Transitiviteten ger  $(a, c) \in N_b$ . Dessa räcker för att göra  $M \cup N_b$  reflexiv, antisymmetrisk och transitiv, dvs till en partialordning (och inget annat kan läggas till, med den givna  $N$ ).

**Svar a:**  $N_a = \{(a, a), (a, c), (b, a), (c, a), (c, b), (c, c)\}$ ,

**b:**  $N_b = \{(a, a), (a, c), (c, c)\}$

4) (3p) Vi skall visa med naturlig deduktion att  $\neg(A \wedge B) \vdash A \rightarrow \neg B$ .

Givna härledningsregler: antagande, DN,  $\wedge E$ ,  $\wedge I$ ,  $\rightarrow E$ ,  $\rightarrow I$ ,  $\neg E$ ,  $\neg I$ .

**Lösning:**

1	(1)	$\neg(A \wedge B)$	premiss
2	(2)	$A$	antagande
3	(3)	$B$	antagande
2,3	(4)	$A \wedge B$	2,3 $\wedge I$
1,2,3	(5)	$\perp$	1,4 $\neg E$
1,2	(6)	$\neg B$	3,5 $\neg I$
1	(7)	$A \rightarrow \neg B$	2,6 $\rightarrow I$

**Saken är klar,**  
ty slutsatsen på rad 7 beror bara  
av premissen.

5) (3p) Fibonaccitallen  $\{F_n\}_{n=0}^{\infty}$  definieras, som vanligt, av  $F_0 = 0$ ,  $F_1 = 1$  och  $F_{n+2} = F_{n+1} + F_n$  för  $n = 0, 1, 2, \dots$ .

Vi skall med induktion visa att  $F_0 + F_1 + \dots + F_n = F_{n+2} - 1$  för  $n = 0, 1, 2, \dots$

**Lösning:**

Vi skall visa påståendet  $P(n) : F_0 + F_1 + \dots + F_n = F_{n+2} - 1$  för  $n \in \mathbb{N}$ .

**Bas:**  $VL_0 = F_0 = 0$ ,  $HL_0 = F_2 - 1 = (F_0 + F_1) - 1 = 0 + 1 - 1 = 0$ , så  $P(0)$  är sann.

**Steg:** Låt  $k \in \mathbb{N}$  och antag  $P(k)$ , dvs att  $F_0 + F_1 + \dots + F_k = F_{k+2} - 1$ .

Då är  $VL_{k+1} = F_0 + F_1 + \dots + F_k + F_{k+1} = VL_k + F_{k+1} \stackrel{\text{ind. ant.}}{=} HL_k + F_{k+1} = F_{k+2} - 1 + F_{k+1} \stackrel{\text{def. av } F_i}{=} F_{k+3} - 1 = HL_{k+1}$ , dvs  $P(k+1)$  blir sann och vi har visat att  $P(k) \Rightarrow P(k+1)$  för alla  $k \in \mathbb{N}$ , **steget är klart**.

**Induktionsprincipen** ger nu att  $P(n)$  är sann för alla  $n \in \mathbb{N}$ , **saken är klar**.

