

Övningsks 2.

1) (För varje delfråga ger rätt svar $\frac{1}{2}$ p, inget svar 0p, fel svar $-\frac{1}{2}$ p.
Totalpoängen på uppgiften rundas av uppåt till närmaste icke-negativa heltal.)
Kryssa för om påståendena **a)–f)** är sanna eller falska (eller avstå!)

- a) Endast om $B \subseteq A$ så gäller att $B \cap A = A$.
- b) Om en funktion $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{N}$ är både en injektion och en surjektion är den säkert inverterbar.
- c) $(A \setminus B)^c = B^c \setminus A^c$ gäller för alla mängder A och B .
- d) En anti-symmetrisk relation är alltid reflexiv, men inte säkert tvärtom.
- e) Om f är en injektiv funktion från mängden A till mängden B och $|A| = |B| < \infty$ så är f bijektiv.
- f) De rationella talen är en uppräknligt oändlig mängd.

sant	falskt

2a) (1p) Låt $\mathcal{P}(A)$ beteckna mängden av alla delmängder till en mängd A .
Bestäm antalet element i

$$\mathcal{P}(\{\emptyset, \{\emptyset\}\}).$$

b) (1p) Låt $p \vdash q$ betyda att q kan härledas från p med naturlig deduktion.
Om $p\mathcal{R}q$ betyder att $p \vdash q$ eller $q \vdash p$ (eller båda), vilka av egenskaperna reflexivitet, symmetri, antisymmetri och transitivitet har relationen $\mathcal{R}$?

c) (1p) Ange en bijektiv funktion från $\mathbb{R}$ till $\mathbb{R}$, där $\mathbb{R}$ betecknar de reella talen.

3) (3p) Låt relationen $\mathcal{R}$ på $\mathcal{P}(\mathbb{N})$ vara sann för $A, B \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ precis om det finns en surjektion $f : A \rightarrow B$.

Är relationen $\mathcal{R}$ reflexiv, symmetrisk, anti-symmetrisk och/eller transitiv?
Glöm inte att motivera dina svar.

4) (3p) Visa med naturlig deduktion att

$$\neg B \vdash (A \rightarrow B) \rightarrow \neg A.$$

Följande deduktionsregler får användas:

Regel för antagande $j \quad (j) \quad p \quad \text{antagande}$	DN-regeln $a_1, \dots, a_n \quad (j) \quad \neg \neg p$ $\vdots$ $a_1, \dots, a_n \quad (k) \quad p \quad j \quad \text{DN}$
Regel för $\rightarrow$ E: $a_1, \dots, a_m \quad (j) \quad p \rightarrow q$ $\vdots$ $b_1, \dots, b_n \quad (k) \quad p$ $\vdots$ $a_1, \dots, a_m, b_1, \dots, b_n \quad (l) \quad q \quad j, k \rightarrow E$	Regel för $\rightarrow$ I: $j \quad (j) \quad p \quad \text{antagande}$ $\vdots$ $a_1, \dots, a_n \quad (k) \quad q$ $\vdots$ $\{a_1, \dots, a_n\}/j \quad (l) \quad p \rightarrow q \quad j, k \rightarrow I$
Regel för $\neg$ E: $a_1, \dots, a_m \quad (j) \quad \neg p$ $\vdots$ $b_1, \dots, b_n \quad (k) \quad p$ $\vdots$ $a_1, \dots, a_m, b_1, \dots, b_n \quad (l) \quad \perp \quad j, k \neg E$	Regel för $\neg$ I: $j \quad (j) \quad p \quad \text{antagande}$ $\vdots$ $a_1, \dots, a_n \quad (k) \quad \perp$ $\vdots$ $\{a_1, \dots, a_n\}/j \quad (l) \quad \neg p \quad j, k \neg I$

5) (3p) Använd induktion för att visa att formeln

$$1 + 2 + 3 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2} \quad \text{gäller för alla } n = 1, 2, 3, \dots$$