## Abel-konkurransen 1995

# FINALE — FASIT

#### Oppgave 1

a) La f(1) = 1,  $f(1) + f(2) + f(3) + \cdots + f(n) = n^2 \cdot f(n)$  for alle naturlige tall n. Hva er da f(1995)?

**Bevis:** Dersom man regner ut verdiene av f(1), f(2), f(3), etc. ved hjelp av

$$f(n) = \frac{f(1) + f(2) + \cdots + f(n-1)}{n^2 - 1},$$

så finner man at de er f(1) = 1,  $f(2) = \frac{1}{3}$ ,  $f(3) = \frac{1}{6}$ ,  $f(4) = \frac{1}{10}$ ,  $f(5) = \frac{1}{15}$ , osv. Det er her mulig å se et mønster: nevnerene er lik 1, 1 + 2, 1 + 2 + 3, osv.: dvs. at  $f(n) = \frac{2}{n(n+1)}$ .

Det er mulig å formulere induksjonbevis for dette på flere forskjellige måter. Det vises lett ved å sette inn n=1 at uttrykket stemmer for nullhypotesen (n=1). En mulig fortsettelse er følgende.

$$f(n) = \frac{f(1) + f(2) + \dots + f(n-1)}{n^2 - 1}$$

$$= \frac{(n-1)^2 f(n-1)}{(n+1)(n-1)}$$

$$= \frac{n-1}{n+1} \cdot f(n-1)$$

$$= \frac{n-1}{n+1} \cdot \frac{2}{(n-1)n}$$

$$= \frac{2}{n(n+1)}$$

Ved induksjon blir da  $f(n) = \frac{2}{n(n+1)}$  for alle n og dermed blir  $f(1995) = \frac{2}{1995 \cdot 1996}$ .

**b)** Vis at dersom  $(x + \sqrt{x^2 + 1})(y + \sqrt{y^2 + 1}) = 1$ , så er x + y = 0.

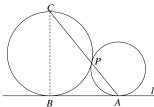
**Bevis:** Siden  $(x + \sqrt{x^2 + 1})(y + \sqrt{y^2 + 1}) = 1$ , må

$$\begin{array}{rcl} x+\sqrt{x^2+1} & = & \dfrac{1}{y+\sqrt{y^2+1}} \\ & = & \dfrac{\sqrt{y^2+1}-y}{(\sqrt{y^2+1}+y)(\sqrt{y^2+1}-y)} \\ & = & \sqrt{y^2+1}-y. \end{array}$$

Altså blir  $x+y=\sqrt{y^2+1}-\sqrt{x^2+1}$ . Samme argumentasjon kan gjøres, men med x og y byttet om; denne gir da  $x+y=\sqrt{x^2+1}-\sqrt{y^2+1}$ . Dersom de to ligningene kombineres finner vi at x+y=-(x+y) og derfor x+y=0.

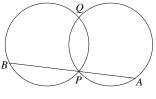
### Oppgave 2

a) To sirkler tangerer en linje l i punktene A og B og hverandre i punktet P. Linjen AP skjærer den andre sirkelen i punktet C. Vis at BC står normalt på l.



Bevis: La S og T være sentrum i de to sirklene. Linjen ST går da gjennom P. Vi har derfor at  $\angle APS = \angle CPT$ . Siden AS = PS og CT = PT, er trekantene PSA og PTC likebenede. Derfor har vi at  $\angle SAP = \angle APS = \angle CPT = \angle TCP$ . Siden  $\angle SAC = \angle SAP = \angle TCP = \angle TCA$  må linjene SA og CT være paralelle. Linjen SA står normalt på l fordi S er sentrum i sirkelen. Følgelig må også linjen CT stå normalt på l. Normalen fra sentrum T på linjen l må gå igjennom SA samme grunn som SA står normalt på SA. Derfor er SA0 normal på SA1.

b) To sirkler med samme radier skjærer i to forskjellige punkter: P og Q. Trekk en linje gjennom P som ikke tangerer noen av sirklene. I tillegg til P, skjærer linjen (sirklene i punktene A og B. Vis at midtnormalen til AB B går gjennom Q.



**Bevis:** La oss først bemerke at Q ligger på midtnormalen til AB hvis og bare hvis AQ = BQ. Her bevises at AQ = BQ.

La S og T være sentrum i de to sirklene. Setningen om periferivinkler sier da at  $\angle QAP = \frac{1}{2}\angle QSP$  og  $\angle PBQ = \frac{1}{2}\angle PTQ$ . Vi har at  $\angle QSP = \angle PTQ$  og derfor må  $\angle QAP = \angle PBQ$ . Siden trekanten ABQ har to like vinkler er den også likesidet: QA = QB.

### Oppgave 3

Vis at det finnes en ordning av de naturlige tall, dvs. en følge  $x_i$  med  $i=1,2,3,4,\ldots$  slik at ethvert naturlig tall forekommer nøyaktig én gang i følgen og slik at følgen  $\sum_{i=1}^{n} 1/x_i$  for  $n=1,2,3,4,\ldots$  inneholder alle naturlige tall. Dvs. at for ethvert naturlig tall m finnes en n slik at  $m=\frac{1}{x_1}+\frac{1}{x_2}+\frac{1}{x_3}+\cdots+\frac{1}{x_n}$ .

**Bevis:** Vi har at  $\frac{1}{n+1} + \frac{1}{n+2} + \dots + \frac{1}{2n} \ge n \cdot \frac{1}{2n} = \frac{1}{2}$  derfor er  $\frac{1}{1} + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{2n} \ge \frac{n}{2} + 1$  som er ubegrenset når  $n \not o$ ker.

Start med å velge  $x_1 = 1$ . Velg så hele tiden  $x_i$  som det minste naturlige tall som ikke er valgt tidligere (dvs. blant  $x_1, \ldots, x_{i-1}$ ) og slik at summen av brøkene ikke 'hopper over' noe heltall: dvs. at det ikke finnes noe naturlig tall m slik at  $\frac{1}{x_1} + \cdots + \frac{1}{x_{i-1}} < m < \frac{1}{x_1} + \cdots + \frac{1}{x_{i-1}} + \frac{1}{x_i}$ .

Anta at vi ved denne konstruksjonen kommer frem til  $\frac{1}{x_1} + \frac{1}{x_2} + \cdots + \frac{1}{x_k} = m-1$ , men at den aldri kommer frem til m:  $\frac{1}{x_{k+1}} + \frac{1}{x_{k+2}} + \cdots < 1$ . Siden vi alltid tar minste mulige tall, vil da  $x_{k+1} < x_{k+2} < \cdots$ .

La  $a = \max\{x_1, x_2, \dots, x_k\}$  og velg l > k slik at  $a < x_l < x_{l+1} < \cdots$ ; siden x'ene stiger efter  $x_k$  vil dette alltid være mulig. Herefter vil vi derfor ikke måtte bry oss om hvilke tall som er benyttet tidligere siden vi hele tiden er interessert i tall som er større enn a.

La oss definere  $p_i$  og  $q_i$  ved at  $\frac{1}{x_1} + \frac{1}{x_2} + \cdots + \frac{1}{x_i} = m - \frac{p_i}{q_i}$ ;  $\frac{p_i}{q_i}$  er dermed den 'resten' som mangler for å komme frem til m. Siden  $\frac{1}{x_{i+1}} \leq \frac{p_i}{q_i} \iff x_{i+1} \geq \frac{q_i}{p_i}$ , vil metoden for å velge x'ene sette  $x_{i+1} = \lceil \frac{q_i}{p_i} \rceil$  dersom tallet ikke alt er brukt:  $\lceil u \rceil$  er minste heltall som er større enn eller lik u, dvs. u rundet oppover til nærmeste heltall. Dersom  $i \geq l$  er eneste mulige hindring imot å benytte denne formelen dersom  $\frac{q_i}{p_i} \leq x_i$ . Dette ønsker jeg å sikre meg imot.

Dersom  $\frac{q_i}{p_i} \le x_i$  vil  $x_{i+1} = x_i + 1$  for  $i \ge l$ . Siden  $\frac{1}{x_l} + \frac{1}{x_l + 1} + \frac{1}{x_l + 2} + \cdots$  er ubegrenset kan vi ikke fortsette å sette  $x_{l+i} = x_l + i$  i all evighet. La s > l være første slik at  $x_{s+1} > x_s + 1$ ; dvs. at  $\frac{q_s}{p_s} > x_s$ .

Siden  $\frac{q_s}{p_s} > x_s$  blir  $x_{s+1} = \lceil \frac{q_s}{p_s} \rceil$ . Jeg vil vise at  $\frac{q_i}{p_i} > x_i$  for alle  $i \geq s$  og at vi derfor har  $x_{i+1} = \lceil \frac{q_i}{p_i} \rceil$  for  $i \geq s$ .

Gitt naturlige tall p og q og la  $x=\lceil \frac{q}{p} \rceil$ . Da er  $\frac{q}{p} \leq x < \frac{q}{p}+1$  hvilket gir 0 < px-q < p. Videre har vi da at

$$rac{p}{q}-rac{1}{x}=rac{px-q}{qx}=rac{p'}{q'}$$

 $\mathrm{der}\ p' = px - q < p\ \mathrm{og}\ q' = qx.\ \mathrm{Siden}\ p' < p\ \mathrm{og}\ q' = qx\ \mathrm{vil}\ \tfrac{q'}{p'} > \tfrac{qx}{p} = x \cdot \tfrac{q}{p}.$ 

Vi gjør tilsvarende for  $p_i$ ,  $q_i$  og  $x_{i+1}$  for  $i \geq s$ . Dette gjøres induktivt: dvs. først for i = s, derefter i tur for i = s+1, i = s+2, osv. Dette gir at så lenge  $\frac{q_i}{p_i} > x_i$  vil  $x_{i+1} = \left\lceil \frac{q_i}{p_i} \right\rceil > x_i$ ,  $p_{i+1} = p_i x_{i+1} - q_i < p_i$ ,  $q_{i+1} = q_i x_{i+1}$  og  $\frac{q_{i+1}}{p_{i+1}} > x_{i+1} \cdot \frac{q_i}{p_i} > x_{i+1}$ . Den siste ulikheten sikrer at induksjonen går videre: kan fortsette for i = s+1, s+2, s+3, osv.

Vi får nå at  $p_s > p_{s+1} > p_{s+2} > \cdots$ . Siden p'ene alle er naturlige tall kan ikke dette fortsette i det uendelige: før eller siden må den bli null. Dersom  $p_j$  blir null vil jo det si at restleddet er blitt null og dermed at vi har fått  $\frac{1}{x_1} + \frac{1}{x_2} + \cdots + \frac{1}{x_j} = m$ . Siden vi antok at m ikke ville bli nådd har vi oppnådd en selvmotsigelse; det finnes da ikke noen m som ikke blir nådd (reductio ad absurdum).

Siste steg er å vise at den følgen som er plukket inneholder alle naturlige tall. For å vise dette lar vi  $n_m$  være slik at  $\frac{1}{x_1} + \frac{1}{x_2} + \cdots + \frac{1}{x_{n_m}} = m$ . Da vil  $x_{n_m+1}$  hele tiden være det minste naturlige tall som ikke er brukt tidligere. Ved induksjon kan da vises at tallene  $1, 2, 3, \cdots, m \in \{x_1, x_2, \ldots, x_{n_m}\}$ . Dette holder opplagt for m = 1 siden  $x_1 = 1$  og  $n_1 = 1$ . Dersom vi antar at det holder for m vil enten m + 1 være blandt  $x_1, x_2, \ldots, x_{n_m}$  eller så vil m + 1 være det minste naturlige tall som ikke er blandt  $x_1, x_2, \ldots, x_{n_m}$  og dermed at  $x_{n_m+1} = m + 1$  hvilket gir

 $1, 2, \ldots, m+1 \in \{x_1, x_2, \ldots, x_{n_{m+1}}\}$  (fordi  $n_{m+1} \geq n_m + 1$ ). På denne måten kan vi garantere at alle naturlige tall vil komme med i følgen.

#### Oppgave 4

La n være et naturlig tall og la  $x_1, x_2, \ldots, x_n, y_1, y_2, \ldots, y_n > 0$ . Vis at da er

$$\left(\sum_{i=1}^n (x_i+y_i)^2
ight)\cdot \left(\sum_{i=1}^n rac{1}{x_iy_i}
ight)\geq 4n^2.$$

Dvs. at 
$$((x_1 + y_1)^2 + \cdots + (x_n + y_n)^2) \cdot (\frac{1}{x_1y_1} + \cdots + \frac{1}{x_ny_n}) \ge 4n^2$$
.

**Bevis:** En ulikhet som vil blir mye brukt er  $(x-y)^2=x^2+y^2-2xy\geq 0$  hvilket gir  $x^2+y^2\geq 2xy$  og dersom  $x,y>0,\,\frac{x}{y}+\frac{y}{x}\geq 2$ . Dette gir videre at  $(x+y)^2=x^2+y^2+2xy\geq 4xy$ . Vi har derfor at

$$\sum_{i=1}^n (x_i + y_i)^2 \geq \sum_{i=1}^n 4x_i y_i.$$

La nå  $a_i = x_i y_i$ . Vi ønsker da å vise at

$$\left(\sum_{i=1}^n a_i
ight)\cdot \left(\sum_{i=1}^n rac{1}{a_i}
ight)\geq n^2.$$

Vi kan her skrive om produktet på venstre side til

$$\begin{split} \left(\sum_{i=1}^{n} a_{i}\right) \cdot \left(\sum_{j=1}^{n} \frac{1}{a_{j}}\right) &= \sum_{i,j=1,2,\dots,n} \frac{a_{i}}{a_{j}} \\ &= \sum_{i=j=1,2,\dots,n} \frac{a_{i}}{a_{j}} + \sum_{1 \leq i < j \leq n} \frac{a_{i}}{a_{j}} + \sum_{1 \leq j < i \leq n} \frac{a_{i}}{a_{j}} \\ &= n + \sum_{1 \leq i < j \leq n} \frac{a_{i}}{a_{j}} + \frac{a_{j}}{a_{i}} \\ &\geq n + \sum_{1 \leq i < j \leq n} 2 \\ &= n^{2} \end{split}$$