

# Opgave 1.6

## huiswerk week 5 & 6

door: Bas de Haas

January 7, 2005

### 1 Het Bewijs

1. Te bewijzen  $\forall n (p \vdash (\neg\neg)^n p)$  (waarbij  $(\neg\neg)^n p$  als volgt gedefinieerd is:  $(\neg\neg)^0 p := p$  en  $(\neg\neg)^{n+1} p := \neg\neg(\neg\neg)^n p$ ).
2. Bewijs: met volledige inductie.
3. Basis: Als  $n = 0$ , dan is  $(\neg\neg)^0 p$  per definitie gelijk aan  $p$  en  $p$  bewijst  $p \vdash p$ .
4. Inductiestap: We nemen aan dat  $(p \vdash (\neg\neg)^n p)$ . We willen nu aantonen dat  $(p \vdash (\neg\neg)^{n+1} p)$ . Onze inductiehypothese geeft ons een bewijs  $\mathcal{D}$  waarin verzameling van open aannames in  $\mathcal{D}$  bestaat uit  $\{p\}$  of uit  $\emptyset$ . We zijn nu op zoek naar een bewijs  $\mathcal{D}'$   $(\neg\neg)^{n+1} p$ .

Het bewijs  $\mathcal{D}'$   $(\neg\neg)^{n+1} p$  ziet er als volgt uit:

$$\frac{\frac{(\neg\neg)^n p \quad [\neg(\neg\neg)^n p]_1}{\perp} \rightarrow E}{\neg\neg(\neg\neg)^n p} \rightarrow I_1$$

De conclusie,  $\neg\neg(\neg\neg)^n p$ , is per definitie gelijk aan  $(\neg\neg)^{n+1} p$  en  $\mathcal{D}'$  bevat geen andere open aannames dan  $\mathcal{D}$ . Hiermee hebben we bewezen dat  $\forall n (p \vdash (\neg\neg)^n p)$ .

5. Q.E.D.

### 2 Uitleg

Hierboven ziet u een schoolvoorbeeld van hoe een inductief bewijs er uit zou moeten zien. De stappen 1, 2 en 5 zijn slechts formele stappen die verplicht in uw bewijs moeten staan. Joost Joosten noemt dit graag 'de mantra' en als u ze goed overneemt krijgt u er zelfs een paar punten voor. In de stappen 3 en 4

worden de echte bewijsstappen uitgevoerd.

Stap 3 is de basisstap. Hier gaat u proberen aantonen dat de te bewijzen uitspraak, in ons geval,  $(p \vdash (\neg\neg)^n p)$ , waar is, wanneer  $n = 0$ . In praktijk is dit niet anders dan dat u voor  $n, 0$  substitueert en het resultaat uitwerkt. In ons geval moet u ook nog even vermelden, omdat het gaat om bewijsbaarheid, dat  $p, p$  bewijst.

Stap 4 is de belangrijkste stap. In de inductiestap probeert u aan te tonen dat uw te bewijzen uitspraak ook waar is voor het geval  $n+1$ . Dit doet u altijd door uw inductiehypothese aan te nemen. Deze zegt dat de te bewijzen uitspraak waar is voor het geval  $n$ .

Omdat we werken met natuurlijke deductie moeten we ook in de gaten houden of er nog sprake is van open aannames. Wanneer dat het geval zou zijn (met uitzondering van  $\{p\}$  uiteraard) dan zou het bewijs ongeldig zijn. Dit is niet het geval. Nu we dit alles bewezen hebben, rest ons nog de laatste stap: Q.E.D.