

# Kommutativitet for plusoperatoren

Anders Bøggild-Povlsen (boggild@diku.dk) &  
Nicolai Esbensen(nies@diku.dk)

GRD-2005-06-29.UTC:16:44:29.722893

## Contents

# 1 Forord

Denne rapport er bevistjekket og verificeret korrekt, vha. systemet [logiweb](#). Systemet muliggør verificering af dokumenter skrevet i sproget pyk, der er en sammensmeltning mellem latex-kode og de konstruktioner der er defineret i de inkluderede sider, og de konstruktioner der genkendes internt i pyk-oversætteren. Udover at verificere beviser publicerer logiweb siderne på Internettet i div. formater. Dette dokument er et således et produkt af et kompileret pyk-dokument. Index-siden for dette dokument er at finde på adressen:

<http://www.diku.dk/~grue/logiweb/20050502/home/nies/rapport/fixed/>

De efterfølgende beviser bygger på aksiomer og inferensregler givet inden for peanosystemet. Vi giver en kort historisk gennemgang af systemet i næste afsnit (2). Målet med projektet har været at bevise kommutativitet for plusoperatoren (??), vi kan i skrivende stund konkludere at det mål er nået.

## 2 Peano-systemet

I 1889 publicerede Peano en formalisering af de naturlige tal. Denne formalisering bestod af 5 aksiomer kendt som Peano's Postulater.

- 1 0 er et naturligt tal<sup>1</sup>.
- 2 Hvis  $x$  er et naturligt tal, så findes der et andet naturligt tal  $x'$  (efterfølgeren til  $x$ ).
- 3  $0 \neq x'$  for ethvert naturligt tal  $x$ .
- 4 Hvis  $x' = y'$  gælder det at  $x = y$
- 5 Induktion:  $Q$  er et udtryk der gælder eller ikke gælder. Hvis tallet 0 har  $Q$ 's egenskab og en given variabel  $x$  og dens efterfølger  $x'$  har egenskaben, har alle naturlige tal egenskaben. Altså udtrykket gælder for alle naturlige tal.

Formålet med vores rapport er at bevise kommutativitet for plusoperatoren for de naturlige tal. Vi vil bevise dette ud fra en førsteordens-teori ( $S'$ )[?] der er en videreudvikling Peanos postulater. Denne teori har 9 aksiomer ( $S1' - S9'$ ) og har ikke ækvivalente aksiomer til alle Peano's Postulater. F.eks. er der ikke et axiom der siger at 0 er et heltal, da dette fremgår implicit axiomerne. De ekstra aksiomer i  $S'$  omfatter bl.a. en variation af transitivitet ( $S1'$ ) og det omvendte af Peano's 4 postulat ( $S2'$ ).

Derudover bygger  $S'$  også på 5 aksiomer ( $A1' - A5'$ ) og 2 inferensregler ( $(MP, Gen)$ <sup>2</sup> som gælder for førsteordens prædikat-kalkyler.

De enkelte regler og aksiomer i den nye teori gennemgås og opskrives i hhv. Mendelson [?] og [Peano-siden](#).

---

<sup>1</sup>Oprindeligt 1 er et naturligt tal, da 0 ikke blev betragtet som et naturligt tal

<sup>2</sup>hhv. Modus ponens og Generalisering

### 3 Introduktion

I denne rapport vil vi som tidligere nævnt forsøge at bevise LEMMA3.2(h), også kendt som den kommutative lov. Til at hjælpe os med dette har vi aksiomerne og inferensreglerne i systemet  $S'$ , stillet til rådighed. I litteraturen [?] foreslås det at vi beviser visse teoremer vha. aksiomerne og inferensreglerne givet i  $S'$ , og endelig bruge dem til at bevise LEMMA3.2(h). I dette afsnit vil vi opskrive disse teoremer og kort beskrive deres betydning og brug.

Det kan tænkes at vi undervejs kommer til at have brug for hjælpesætninger, disse vil blive introduceret og bevist i afsnit (4).

Det første lemma beskriver egenskaben omkring et givent udtryk  $\underline{t}$  nødvendigvis må evalueres til at være lig den selv<sup>3</sup>. Dette beskriver således den egenskab vi normalt forventer af lighedsoperatoren<sup>4</sup> i heltalsaritmetik. Mere avancerede egenskaber ved lighedsoperatoren bliver beskrevet i efterfølgende lemmaer.

$$[\text{LEMMA3.2(a)} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \forall \underline{t}: \underline{t} \stackrel{P}{=} \underline{t}]^5$$

Andet teorem viser en anden egenskab for vores lighedsoperator; nemlig at det er kommutativt. Er alle givne udtryk  $\underline{t}$  lig  $\underline{r}$ , må det nødvendigvis også gælde at  $\underline{r}$  lig  $\underline{t}$ .

$$[\text{LEMMA3.2(b)} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \forall \underline{t}: \forall \underline{r}: \underline{t} \stackrel{P}{=} \underline{r} \Rightarrow \underline{r} \stackrel{P}{=} \underline{t}]^6$$

Tredje teorem viser at transitivitet for lighedsoperatoren.

$$[\text{LEMMA3.2(c)} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \forall \underline{t}: \forall \underline{r}: \forall \underline{s}: \underline{t} \stackrel{P}{=} \underline{r} \Rightarrow \underline{r} \stackrel{P}{=} \underline{s} \Rightarrow \underline{t} \stackrel{P}{=} \underline{s}]^7$$

Fjerde lemma beskriver samme egenskab som lemma tre, men udnytter samtidigt at lighedstegnet er kommutativt. Dette lemma synes ikke umiddelbart at vise særligt skælsættende egenskaber, men kan vise sig særdeles nyttig i forbindelse med brug af vores inferensregler.

$$[\text{LEMMA3.2(d)} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \forall \underline{t}: \forall \underline{r}: \forall \underline{s}: \underline{r} \stackrel{P}{=} \underline{t} \Rightarrow \underline{s} \stackrel{P}{=} \underline{t} \Rightarrow \underline{r} \stackrel{P}{=} \underline{s}]^8$$

Femte lemma beskriver egenskaben ved heltallet 0, nemlig at addition med 0 ikke ændrer et udtrykys værdi.

$$[\text{LEMMA3.2(f)} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \underline{t} \stackrel{P}{=} \underline{0} + \underline{t}]^9$$

Næstsidste lemma viser en egenskab ved successor-operatoren<sup>10</sup>. Egenskaben

<sup>3</sup>Et krav for at et givent system er et system med lighed

<sup>4</sup>Skrives inden for det formulerede peano-system  $\stackrel{P}{=}$

<sup>5</sup> $[\text{LEMMA3.2(a)} \xrightarrow{\text{pyk}} \text{“mendelson lemma three two a”}]$

<sup>6</sup> $[\text{LEMMA3.2(b)} \xrightarrow{\text{pyk}} \text{“mendelson lemma three two b”}]$

<sup>7</sup> $[\text{LEMMA3.2(c)} \xrightarrow{\text{pyk}} \text{“mendelson lemma three two c”}]$

<sup>8</sup> $[\text{LEMMA3.2(d)} \xrightarrow{\text{pyk}} \text{“mendelson lemma three two d”}]$

<sup>9</sup> $[\text{LEMMA3.2(f)} \xrightarrow{\text{pyk}} \text{“mendelson lemma three two f”}]$

<sup>10</sup>Har den egenskab at der lægges et til udtrykket operatoren anvendes på eksempelvis:  
41' = 42

der vises er at successor-operatoren er distributiv ved addition. Intuitivt giver dette god mening da plus-operatoren er kommutativ<sup>11</sup>, og rækkefølgen for evaluering derfor er ligegyldig.

$$[\text{LEMMA3.2(g)} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \dot{r}' + \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{r} + \dot{t}']^{12}$$

Vores endelig lemma, kronen på værket, viser at plus-operatoren er kommutativ, altså at resultatet er uafhængigt af hvilken side operanderne står på.

$$[\text{LEMMA3.2(h)} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \dot{t} + \dot{r} \stackrel{P}{=} \dot{r} + \dot{t}]^{13}$$

## 4 Hjælpesætninger

I dette afsnit defineres og bevises de benyttede hjælpesætninger, der ligger ud over de allerede definerede sætninger i afsnit 3.

### 4.1 Introduktion af metavariable

I løbet af projektet opstod der et behov for at introducere en ny metavariable til at medføre et andet givent udtryk. Dette vil gælde uafhængigt af den introducerede variabels sandhedsværdi, da det er en forudsætning at den oprindelige sætning gælder footnoteSe evt. sandhedstabellen for medfører i [?] afsnit 1.1. Herunder følger definitionen og beviset for lemmaet.

$$[\text{IMV} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \forall \underline{a}: \forall \underline{b}: \underline{a} \vdash \underline{b} \Rightarrow \underline{a}]^{14}$$

$$[\text{IMV} \xrightarrow{\text{proof}} \lambda c. \lambda x. \mathcal{P}([S' \vdash \forall \underline{a}: \forall \underline{b}: \underline{a} \vdash A1' \gg \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{a}; \text{MP}' \triangleright \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{a} \triangleright \underline{a} \gg \underline{b} \Rightarrow \underline{a}], p_0, c)]$$

### 4.2 Kommutativitet ved medfører

Det viser sig at medføreroperatoren er associativ i første led for tre eller flere metavariable, såfremt hele det oprindelige udtryk evaluerer til sand. Dette er netop hvad nedenstående udtryk siger. Dette faktum vil også kunne vises ved tautologi at de to udtryk er logisk ækvivalente, denne mulighed har dog ikke som bevisform, og vil derfor bevise påstanden vha. de givne aksiomer og inferensregler.

$$[\text{CImp} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \forall \underline{a}: \forall \underline{b}: \forall \underline{c}: \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{b} \vdash \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b}]^{15}$$

$$[\text{CImp} \xrightarrow{\text{proof}} \lambda c. \lambda x. \mathcal{P}([S' \vdash \forall \underline{a}: \forall \underline{b}: \forall \underline{c}: \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{b} \vdash A2' \gg \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b}; \text{MP}' \triangleright \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \triangleright \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{b} \gg \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b}; \text{IMV} \triangleright \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \gg \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b}; A2' \gg \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b}]]$$

<sup>11</sup>Bemærk at dette ikke er bevist endnu

<sup>12</sup>[LEMMA3.2(g)  $\xrightarrow{\text{pyk}}$  “mendelson lemma three two g”]

<sup>13</sup>[LEMMA3.2(h)  $\xrightarrow{\text{pyk}}$  “mendelson lemma three two h”]

<sup>14</sup>[IMV  $\xrightarrow{\text{pyk}}$  “int mvar”]

<sup>15</sup>[CImp  $\xrightarrow{\text{pyk}}$  “commutative imply”]

$\underline{b} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b}; \text{MP}' \triangleright \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \triangleright \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \gg \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b}; A1' \gg \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c}; \text{MP}' \triangleright \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \triangleright \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \gg \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b}], p_0, c)]$

### 4.3 Transitivitet for medfører

Det er ofte en fordel at kunne vise at hvis et givent udtryk medfører et andet, hvor dette endvidere medfører et tredje, må der som konsekvens heraf gælde at det første medfører det tredje. Dette er umiddelbart nemmere at opskrive end forklare, herunder  $\underline{a}, \underline{b}, \underline{c}$  (hhv. første, anden og tredje sætning) :

$[\text{TImp} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \forall \underline{a}: \forall \underline{b}: \forall \underline{c}: \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \vdash \underline{b} \Rightarrow \underline{c} \vdash \underline{a} \Rightarrow \underline{c}]$  <sup>16</sup>

Nedenstående bevis er givet i løsningssiderne i Mendelson [?].

$[\text{TImp} \xrightarrow{\text{proof}} \lambda c. \lambda x. \mathcal{P}([S' \vdash \forall \underline{a}: \forall \underline{b}: \forall \underline{c}: \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \vdash \underline{b} \Rightarrow \underline{c} \vdash A2' \gg \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c}; A1' \gg \underline{b} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{c}; \text{MP}' \triangleright \underline{b} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{c} \triangleright \underline{b} \Rightarrow \underline{c} \gg \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{c}; \text{MP}' \triangleright \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{c} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \triangleright \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{c} \gg \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c}; \text{MP}' \triangleright \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \Rightarrow \underline{a} \Rightarrow \underline{c} \triangleright \underline{a} \Rightarrow \underline{b} \gg \underline{a} \Rightarrow \underline{c}], p_0, c)]$

---

<sup>16</sup> $[\text{TImp} \xrightarrow{\text{pyk}} \text{“transitive imply”}]$

## 5 Bevis af lemmaer

I dette afsnit beviser vi de beskrevne lemmaer i afsnit 3. Vi vil for hvert bevis genopskrive det lemma der ønskes bevist så arbejdet mod konklusionen er klarere i sammenhængen.

Beviserne bygger i større eller mindre grad på de gennemgåede beviser i Mendelson. Mange steder benyttes tautologier samt deduktions teoremet, disse ting kan ikke direkte benyttes indenfor logiwebsystemet, hvorfor vi beviser os ud af de enkelte linjer vha. de givne aksiomer og inferensregler givet i **peano-systemet**. Det har også været nødvendigt at ekspandere forskellige linjer og intruducere hjælpesætninger (4) enkelte steder.

### 5.1 Bevis for LEMMA3.2(a)

$$[\text{LEMMA3.2(a)} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \forall t: t \stackrel{P}{=} t]$$

$$[\text{LEMMA3.2(a)} \xrightarrow{\text{proof}} \lambda c. \lambda x. \mathcal{P}([S' \vdash \forall t: S5' \gg t \dot{+} 0 \stackrel{P}{=} t; S1' \gg t \dot{+} 0 \stackrel{P}{=} t \Rightarrow t \dot{+} 0 \stackrel{P}{=} t \Rightarrow t \stackrel{P}{=} t; MP' \triangleright t \dot{+} 0 \stackrel{P}{=} t \Rightarrow t \dot{+} 0 \stackrel{P}{=} t \Rightarrow t \stackrel{P}{=} t \triangleright t \dot{+} 0 \stackrel{P}{=} t \gg t \dot{+} 0 \stackrel{P}{=} t \Rightarrow t \stackrel{P}{=} t; MP' \triangleright t \dot{+} 0 \stackrel{P}{=} t \Rightarrow t \stackrel{P}{=} t \triangleright t \dot{+} 0 \stackrel{P}{=} t \gg t \stackrel{P}{=} t], p_0, c)]$$

### 5.2 Bevis for LEMMA3.2(b)

$$[\text{LEMMA3.2(b)} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \forall t: \forall r: t \stackrel{P}{=} r \Rightarrow r \stackrel{P}{=} t]$$

$$[\text{LEMMA3.2(b)} \xrightarrow{\text{proof}} \lambda c. \lambda x. \mathcal{P}([S' \vdash \forall t: \forall r: S1' \gg t \stackrel{P}{=} r \Rightarrow t \stackrel{P}{=} t \Rightarrow r \stackrel{P}{=} t; CImp \triangleright t \stackrel{P}{=} r \Rightarrow t \stackrel{P}{=} t \Rightarrow r \stackrel{P}{=} t \gg t \stackrel{P}{=} t \Rightarrow t \stackrel{P}{=} r \Rightarrow r \stackrel{P}{=} t; \text{LEMMA3.2(a)} \gg t \stackrel{P}{=} t; MP' \triangleright t \stackrel{P}{=} t \Rightarrow t \stackrel{P}{=} r \Rightarrow r \stackrel{P}{=} t \triangleright t \stackrel{P}{=} t \gg t \stackrel{P}{=} r \Rightarrow r \stackrel{P}{=} t], p_0, c)]$$

### 5.3 Bevis for LEMMA3.2(c)

$$[\text{LEMMA3.2(c)} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \forall t: \forall r: \forall s: t \stackrel{P}{=} r \Rightarrow r \stackrel{P}{=} s \Rightarrow t \stackrel{P}{=} s]$$

$$[\text{LEMMA3.2(c)} \xrightarrow{\text{proof}} \lambda c. \lambda x. \mathcal{P}([S' \vdash \forall t: \forall r: \forall s: S1' \gg r \stackrel{P}{=} t \Rightarrow r \stackrel{P}{=} s \Rightarrow t \stackrel{P}{=} s; \text{LEMMA3.2(b)} \gg t \stackrel{P}{=} r \Rightarrow r \stackrel{P}{=} t; TImp \triangleright t \stackrel{P}{=} r \Rightarrow r \stackrel{P}{=} t \triangleright r \stackrel{P}{=} t \Rightarrow r \stackrel{P}{=} s \Rightarrow t \stackrel{P}{=} s \gg t \stackrel{P}{=} r \Rightarrow r \stackrel{P}{=} s \Rightarrow t \stackrel{P}{=} s], p_0, c)]$$

### 5.4 Bevis for LEMMA3.2(d)

$$[\text{LEMMA3.2(d)} \xrightarrow{\text{stmt}} S' \vdash \forall t: \forall r: \forall s: r \stackrel{P}{=} t \Rightarrow s \stackrel{P}{=} t \Rightarrow r \stackrel{P}{=} s]$$

$$[\text{LEMMA3.2(d)} \xrightarrow{\text{proof}} \lambda c. \lambda x. \mathcal{P}([S' \vdash \forall t: \forall r: \forall s: \text{LEMMA3.2(c)} \gg r \stackrel{P}{=} t \Rightarrow t \stackrel{P}{=} s \Rightarrow r \stackrel{P}{=} s; CImp \triangleright r \stackrel{P}{=} t \Rightarrow t \stackrel{P}{=} s \Rightarrow r \stackrel{P}{=} s \gg t \stackrel{P}{=} s \Rightarrow r \stackrel{P}{=} t \Rightarrow r \stackrel{P}{=} s; \text{LEMMA3.2(b)} \gg s \stackrel{P}{=} t \Rightarrow t \stackrel{P}{=} s; TImp \triangleright s \stackrel{P}{=} t \Rightarrow t \stackrel{P}{=} s \triangleright t \stackrel{P}{=} s \Rightarrow r \stackrel{P}{=} t \Rightarrow r \stackrel{P}{=} s \gg s \stackrel{P}{=} t \Rightarrow r \stackrel{P}{=} t \Rightarrow r \stackrel{P}{=} s; CImp \triangleright s \stackrel{P}{=} t \Rightarrow r \stackrel{P}{=} t \Rightarrow r \stackrel{P}{=} s \gg r \stackrel{P}{=} t \Rightarrow s \stackrel{P}{=} t \Rightarrow r \stackrel{P}{=} s], p_0, c)]$$

## 5.5 Kort omkring induktionsbeviserne

I de efterfølgende beviser benyttes induktion, for at bevise de enkelte lemmaer. Vi gør dette ved separat at bevise multilfældet<sup>17</sup> og induktionskridtet, for til sidst at inducere over de to udtryk og herved nå vores konklusion. Dette er således samme strategi der benyttes i Mendelson [?]. Bemærk at vi i benytter peanovari-  
able, der udelukkende beskriver heltal, i modsætning til de tidligere beviser, hvor vi gennemførte beviserne for arbitrære udtryk. Dette er en nødvendighed, for at kunne benytte peano-induktionsreglen (S9').

## 5.6 Bevis for LEMMA3.2(f)

### 5.6.1 Bevis for basistilfælde i LEMMA3.2(f)

[LEMMA3.2(f)base  $\xrightarrow{\text{stmt}}$   $S' \vdash \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{0}$ ] <sup>18</sup>

[LEMMA3.2(f)base  $\xrightarrow{\text{proof}}$   $\lambda c. \lambda x. \mathcal{P}([S' \vdash S5' \gg \dot{0} \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{0}; \text{LEMMA3.2(b)} \gg \dot{0} \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{0} \Rightarrow \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{0}; \text{MP}' \triangleright \dot{0} \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{0} \Rightarrow \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{0} \triangleright \dot{0} \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{0} \gg \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{0}], p_0, c)]$

### 5.6.2 Bevis for induktionsskridt i LEMMA3.2(f)

[LEMMA3.2(f)induction  $\xrightarrow{\text{stmt}}$   $S' \vdash \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}'$ ] <sup>19</sup>

[LEMMA3.2(f)induction  $\xrightarrow{\text{proof}}$   $\lambda c. \lambda x. \mathcal{P}([S' \vdash S6' \gg \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}'; S2' \gg \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}'; \text{LEMMA3.2(d)} \gg \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \Rightarrow \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}'; \text{TImp} \triangleright \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \triangleright \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \Rightarrow \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \gg \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}'; \text{CImp} \triangleright \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \gg \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \Rightarrow \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}'; \text{MP}' \triangleright \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \Rightarrow \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \triangleright \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \gg \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}'], p_0, c)]$

<sup>17</sup>De enkelte delbeviser introduceres i de enkelte underafsnit

<sup>18</sup>[LEMMA3.2(f)base  $\xrightarrow{\text{pyk}}$  “mendelson lemma three two f base”]

<sup>19</sup>[LEMMA3.2(f)induction  $\xrightarrow{\text{pyk}}$  “mendelson lemma three two f induction”]

### 5.6.3 Samling af delbeviser

[LEMMA3.2(f)  $\xrightarrow{\text{stmt}}$   $S' \vdash \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}$ ]

[LEMMA3.2(f)  $\xrightarrow{\text{proof}}$   $\lambda c. \lambda x. \mathcal{P}(\lceil S' \vdash S9' \gg \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{0} \Rightarrow \dot{V}t: \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \Rightarrow \dot{V}t: \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}; \text{LEMMA3.2(f)base} \gg \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{0}; \text{MP}' \triangleright \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{0} \Rightarrow \dot{V}t: \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \Rightarrow \dot{V}t: \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}; \text{LEMMA3.2(f)induction} \gg \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}'; \text{Gen}' \triangleright \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \gg \dot{V}t: \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}'; \text{MP}' \triangleright \dot{V}t: \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \Rightarrow \dot{V}t: \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \triangleright \dot{V}t: \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t}' \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}' \gg \dot{V}t: \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}; \text{A4}' @ \dot{t} \gg \dot{V}t: \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t}; \text{MP}' \triangleright \dot{V}t: \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \Rightarrow \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \triangleright \dot{V}t: \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \gg \dot{t} \stackrel{P}{=} \dot{0} \dot{+} \dot{t} \rceil, p_0, c)$ ]

## 5.7 Bevis for LEMMA3.2(g)

Bemærk at vi i dette afsnit har været nødt til at ombytte variabelnavnene, i forhold til i Mendelson [?]. Dette skyldes at vi fik en fejl, når vi instatierede lemmaet i LEMMA3.2(h), denne ombytning har dog ingen indflydelse på den egenskab lemmaet beskriver.

### 5.7.1 Bevis for basistilfælde for LEMMA3.2(g)

[LEMMA3.2(g)base  $\xrightarrow{\text{stmt}}$   $S' \vdash \dot{r}' \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r} \dot{+} \dot{0}'$ ] <sup>20</sup>

[LEMMA3.2(g)base  $\xrightarrow{\text{proof}}$   $\lambda c. \lambda x. \mathcal{P}(\lceil S' \vdash S5' \gg \dot{r}' \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r}'; S5' \gg \dot{r} \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r}; S2' \gg \dot{r} \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r} \Rightarrow \dot{r} \dot{+} \dot{0}' \stackrel{P}{=} \dot{r}'; \text{MP}' \triangleright \dot{r} \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r} \Rightarrow \dot{r} \dot{+} \dot{0}' \stackrel{P}{=} \dot{r}' \triangleright \dot{r} \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r} \gg \dot{r} \dot{+} \dot{0}' \stackrel{P}{=} \dot{r}'; \text{LEMMA3.2(d)} \gg \dot{r}' \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r}' \Rightarrow \dot{r} \dot{+} \dot{0}' \stackrel{P}{=} \dot{r}' \Rightarrow \dot{r}' \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r} \dot{+} \dot{0}'; \text{MP}' \triangleright \dot{r}' \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r}' \Rightarrow \dot{r} \dot{+} \dot{0}' \stackrel{P}{=} \dot{r}' \Rightarrow \dot{r}' \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r} \dot{+} \dot{0}' \triangleright \dot{r}' \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r}' \gg \dot{r} \dot{+} \dot{0}' \stackrel{P}{=} \dot{r}' \Rightarrow \dot{r}' \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r} \dot{+} \dot{0}'; \text{MP}' \triangleright \dot{r} \dot{+} \dot{0}' \stackrel{P}{=} \dot{r}' \Rightarrow \dot{r}' \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r} \dot{+} \dot{0}' \triangleright \dot{r} \dot{+} \dot{0}' \stackrel{P}{=} \dot{r}' \gg \dot{r}' \dot{+} \dot{0} \stackrel{P}{=} \dot{r} \dot{+} \dot{0}' \rceil, p_0, c)$ ]

<sup>20</sup>[LEMMA3.2(g)base  $\xrightarrow{\text{pyk}}$  “mendelson lemma three two g base”]