# Laborationsrapport: Lab 2 Logik för Dataloger (DD1351)

## Beviskontrollalgoritmen

Algoritmen för bevis kontroll består i sin helhet av fyra delar, inläsning, mål-kontrollering, regel-matchning och box-hantering.

#### Inläsning

För att läsa in beviset och variablerna används predikatet verify som vi tilldelats i laborationsinstruktionerna. Denna predikat läser in bevisets predikat (Prems), mål (Goal) och bevis (Proof) från en utomstående fil och kallar sedan predikaten kontrollera\_mal och kontrollera\_bevis.

#### Målkontroll

För att kontrollera att beviset leder till det målet som angivits används predikaten kontrollera\_mal. Detta predikat använder hitta\_sista och hitta\_varde för att hitta innehållet på sista raden av beviset och jämför sedan det med Goal, det mål som lästs in tidigare i verify.

#### Naturliga Deduktions Regler

Delen av koden som ger utslag ifall någon av de naturliga deduktions reglerna används på ett felaktigt sätt kallas kontrollera bevis. Kontrollera bevis för med sig fyra variabler, Prems, Bevis, Scope och en icke-namngedd lista. I Prems finns de premisser som lästs in från verify, i Bevis finns hela beviset som lästs in i verify, i Scope lagras en lista av de rader som redan kollats och i den icke-namngivna listan sparas den delen av beviset som inte kontrollerats ännu. Kontrollera bevis funkar på så sätt att det finns ett alternativ av predikatet för varje regel. De olika "versionerna" bemärks med att första raden i den icke-namngivna listan implementerar olika regler. Då en rad i beviset läses in i kontrollera bevis matchas sedan den till en version av kontrollera bevis med en lista (den icke-namngivna listan) som innehåller just den regeln som raden hävdar att den utför. Predikatet som tilldelas raden gör sedan en serie jämförelser (med hjälp av member) mellan radens innehåll och de rader som de refererar till (med undantag från assumption och premise som inte refererar till några tidigare kontrollerade rader). De tidigare kontrollerade raderna återfinns i Scope. Om alla villkor stämmer kallar kontrollera bevis sig själv rekursivt. Men då den gör det ändras både Scope och den icke-namngivna listan. Raden som nu kontrollerats läggs in i Scope samtidigt som den tas ut ur den icke-namngivna listan, på så sätt kontrolleras nu en ny rad samtidigt som en godkänd rad sparas.

#### Box-hantering

Box-hanteringen sker till största del av aktiv\_lada, hitta\_sista, hitta\_forsta och till viss del i kontrollera\_bevis. Aktiv\_lada går igenom beviset med hjälp av rekursion och söker efter en rad som matchar en lådas signatur. Hitta\_sista och hitta\_forsta är inte direkt kopplade till låd-predikatet men då de används för att hitta första respektive sista atomerna i en angiven lista så utnyttjas de ofta i samband med aktiv\_lada. I kontrollera\_bevis så har vi även ett predikat som tar hand om assumption. Detta görs genom att den delar upp beviset ytterligare i två listor. Den första av dem är resten av lådan, som kallas för Ladsvans, och den andra listan är resten av beviset efter lådan. Den tillkallar då först sig självt rekursivt och kör igenom resten av lådan och sen kommer den tillkalla sig självt rekursivt igen och köra igenom resten av beviset.

# Tabell

Predikat	När det är sant	När det är falskt	Användning
verify	När filen som skickas in är i rätt filformat	Om filen inte är av rätt format	För att läsa indatan som sedan ska användas för att kontrollera beviset. Tillkallar även kontrollera_premis och kontrollera_mal.
hitta_sista	När den första parametern är en lista och den andra är ospecificerad	Om den första parametern inte är en lista	Den används för att hitta den sista raden i en låda.
hitta_varde	Den är sann när den första parametern är en lista och den andra är ospecificerad. I listan så måste det andra värdet vara specificerat.	Om den första parametern inte är en lista.	Den används för att hämta ett värdet från en lista (rad). Den kommer ligga på andra plats i raden.
hitta_forsta	När den första parametern är en lista och den andra är ospecificerad. Om den andra som skickas med är en lista så kommer den försöka att matcha den listan till den som hittades i lådan. Om det är en tom variabel så ges värdet av listan som hittas till den.	Om den första raden inte matchar den listan som skickas med så kommer den att vara falsk.	Den används för att hitta första raden antingen i hela beviset eller i en låda.
kontrollera_mal	När sista raden i beviset är samma som inlästa målet.	Om sista raden i beviset inte är detsamma som inlästa målet	Den kollar om bevisets slutsats stämmer överens med det som ska bevisas.
kontrollera_premis	När premisserna som är inlästa är detsamma som de som använts i beviset.	Om beviset använder sig av en premiss som inte finns.	Den kollar om beviset använder sig av korrekta predikat.
aktiv_lada	Om den låda som sökes hittas.	Om lådan som söks är tom eller om lådan som söks inte kan hittas i beviset.	Den letar efter en bestämd låda i beviset.
kontrollera_bevis	Då de naturliga deduktions reglerna följs.	Om någon regel används på fel sätt i beviset eller om beviset appliceras på fel sätt.	Den kollar om beviset applicerar naturlig deduktions reglerna på ett korrekt sätt.

### **Appendix**

#### Programkoden

```
verify(InputFileName):-
       see(InputFileName),
       read(Prems), read(Mal), read(Bevis),
       %writeln(Prems), writeln(Mal), writeln(Bevis), writeln(''),
       kontrollera mal(Bevis, Mal),
                      %kollar om bevisets sista rad är lika med målet som lästs in
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Bevis, []), !.
hitta sista([Huvud | []], Huvud).
                                            %Basklausul för hitta sista kommer att
användas när Huvud är sista elementet.
hitta sista([ | Svans], Huvud):-
                                            %används när det finns element kvar i listan.
Ignorer då vad det finns för värde innan och går sen vidare rekursivt för att hitta sista
elementet.
       hitta sista(Svans, Huvud).
hitta varde([ , Huvud, ], Huvud).
                                            %Används för att matcha ett värde och hämta
det
hitta forsta([Huvud | ], Huvud).
                                            %Hittar första saken i listan och sedan ger den
variabeln som skickas med det värdet eller kollar om den matchar det som blir medskickat i
den andra variabeln.
kontrollera mal(Bevis, Mal):-
       hitta sista(Bevis, Rad),
                                                    %writeln(Rad),%
       hitta varde(Rad, Varde),
                                                    %writeln(Varde), writeln(Mal),
       Mal = Varde, !.
                                                                   %jämför målet som lästs
med sista det som hämtats ur sista raden i beviset
kontrollera premis( , []):-!, fail.
                                                                   %basfall så att om
premissen som skickats med är tom failar operationen
kontrollera premis(Varde, [Varde | ]).
                                                                          %
kontrollera premis(Varde, [ | Svans]):-
                                                                   %om en premis
%write('Varde: '), writeln(Varde), write('Svans: '), writeln(Svans),
!, kontrollera premis(Varde, Svans).
```

```
aktiv lada( , [], ):-
%Basfall, om lådan är tom vid något tillfälle så kommer funktionen att faila.
aktiv lada([Nummer, Varde, ], [[[Nummer, Varde, ] | Ladsvans] | ], [[Nummer, Varde, ]
                      %Letar efter en del av listan som matchar en låda. Den tredje variablen
som skickas med kommer få det värdet.
aktiv lada([Nummer, Varde, ], [ | Svans], Lada):-
                                                                  %Rekursivt åkallar sig
själv tills den matchar signaturen av en lada i den listan som skickas med.
!, aktiv lada([Nummer, Varde, ], Svans, Lada).
kontrollera bevis( , , [], ):-!.
                                                                          %Basklausul.
tillkallas när Svans är tom och vi är färdiga med beviset.
%kontrollerar att premiss är rätt
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, Varde, premise] | Svans], Scope):-
       kontrollera premis(Varde, Prems),
                                                                                 %kallar
kontrollera premis
       %writeln('Premise'),
       %write('Varde: '), writeln(Varde), write('Prems: '), writeln(Prems),
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, Varde, premise] | Scope]).
                                                    %kallar kontrollera bevis rekursivt
%Kollar ett antagande
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[[Rad, Varde, assumption] | Ladsvans] | Svans], Scope):-
       %writeln('assumption'),
       kontrollera bevis(Prems, Bevis, Ladsvans, [[Rad, Varde, assumption] | Scope]),
                                            %kallar kontrollera bevis rekursivt för att kolla
lådans innehåll
       kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[[Rad, Varde, assumption] | Ladsvans] |
                                     %fortsätter med resten av beviset
Scope]).
%Kopierar
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, Varde, copy(X)] | Svans], Scope):-
```

```
member([X, Gammalr, ], Scope),
%identifierar den rad som ska kopieras
       %write('copy'),
       Gammalr = Varde, !,
       %jämför innehållet i raden som kopierat och raden som utfört kopierandet
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, Varde, copy(X)] | Scope]).
                                                    %kallar kontrollera bevis rekursivt
%introducerar ett and element
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, and(A,B), andint(X,Y)]| Svans], Scope):-
       %writeln('andint'),
       member([X, A, \_], Scope),
%kollar att första termen som and ska införas mellan finns på utsedda raden
       member([Y, B, ], Scope),
%kollar att andra termen som and ska införas mellan finns på utsedda raden
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, and(A,B), andint(X,Y)] | Scope]).
                                            %kallar kontrollera bevis rekursivt
%and el 1
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, Varde, andel1(X)] | Svans], Scope):-
       %writeln('andel1'),
       member([X, and(Varde, a), ], Scope),
                                                                                 %Letar
efter raden X och kontrollerar att den innehåller ett and vars första plats ockuperas
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, Varde, andel1(X)] | Scope]).
                                            %av Varde och att det finns ett värde på den
andra platsen men det spelar ingen roll vad det värdet är.
%and el 1
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, Varde, andel2(X)] | Svans], Scope):-
       %writeln('andel2'),
       member([X, and(a, Varde), ], Scope),
                                                                                 %Letar
efter raden X och kontrollerar att den innehåller ett and vars andra plats ockuperas
```

!, kontrollera\_bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, Varde, andel2(X)] | Scope]).

%kallar kontrollera bevis rekursivt

%or int

```
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, or(A,B), orint1(X)] | Svans], Scope):-
       %writeln('orint1'),
       member([X, A, ], Scope),
%Kollar att första termen i radens orsats finns på raden som refereras till
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, or(A,B), orint1(X)] | Scope]).
                                             %kallar kontrollera bevis rekursivt
%or int 2
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, or(A,B), orint2(X)] | Svans], Scope):-
       %writeln('orint2'),
       member([X, B, ], Scope),
%Kollar att andra termen i radens orsats finns på raden som refereras till
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, or(A,B), orint2(X)] | Scope]).
                                            %kallar kontrollera bevis rekursivt
%or el
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, Varde, orel(X,Y,U,V,W)] | Svans], Scope):-
  %writeln('orel'),
  member([X, or(A,B), ], Scope),
                                                                                  %namnger
termerna som oras till A och B samt kollar att det finns en or att eliminera
  aktiv lada([Y, A, ], Scope, Lada1),
                                                                          %letar efter en
låda som börjar med A på rad Y
  aktiv lada([V, B, ], Scope, Lada2),
                                                                          %letar efter en
låda som börjar med B på rad V
  hitta forsta(Lada1, [Y, A, ]),
                                                                                  %kollar att
lådan börjar med A på rätt rad
  hitta forsta(Lada2, [V, B, ]),
                                                                                  %kollar att
lådan börjar med B på rätt rad
  hitta sista(Lada1, [U, Varde, ]),
                                                                          %kollar om sista
raden båda lådorna är dessamma
  hitta sista(Lada2, [W, Varde, ]),
  !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, Varde, orel(X,Y,U,V,W)] | Scope]).
                                     %kallar kontrollera bevis rekursivt
```

%impint

```
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, Varde, impint(X,Y)] | Svans], Scope):-
  %writeln('impint'),
  aktiv lada([X, A, _], Scope, Box),
                                                                           %letar efter en
låda som börjar på rad X
  hitta forsta(Box, [X, A, ]),
                                                                                  %letar
efter första raden i lådan
  hitta sista(Box, [Y, B, _]),
                                                                           %letar efter sista
raden i lådan
  !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, Varde, impint(X,Y)] | Scope]).
                                     %kallar kontrollera bevis rekursivt
%impel
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, Varde, impel(X,Y)] | Svans], Scope):-
       %writeln('impel'),
       member([X, X2, ], Scope),
%namnger innehållet på första raden
       member([Y, imp(X2, Varde), ], Scope), !,
                                                                           %kollar att rad Y
innehåller en implikation mellan innehållet i rad X
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, Varde, impel(X,Y)] | Scope]).
                                            %kallar kontrollera bevis rekursivt
%negint
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, neg(A), negint(X,Y)]| Svans], Scope):-
       %writeln('negint'),
       aktiv lada([X, A, ], Scope, Lada),
                                                                           %Letar efter en
låda som matchar signaturen i Scope. Lada kommer att få det som värde.
       hitta forsta(Lada, [X, A, ]),
                                                                                  %kollar att
första raden i lådan är rad X som innehåller A
       hitta sista(Lada, [Y, cont, ]),
                                                                                  %kollar att
sista raden i lådan är Y
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, neg(A), negint(X,Y)] | Scope]).
                                     %kallar kontrollera bevis rekursivt
%negel
```

```
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, cont, negel(X,Y)] | Svans], Scope):-
       %writeln('negel'),
       member([X, X2, _],Scope),
%kollar att raden X fins och namnger innehållet
       member([Y, neg(X2), ], Scope),
%kollar att rad Y finns och innehåller en negation av innehållet i X
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, cont, negel(X,Y)] | Scope]).
                                            %kallar kontrollera bevis rekursivt
%contel
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, Varde, contel(X)]] Svans], Scope):-
       %writeln('contel'),
       member([X, cont, ], Scope),
                                                                                 %kollar att
raden som refereras till innehåller cont
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, Varde, contel(X)] | Scope]).
                                            %kallar kontrollera bevis rekursiyt
%negnegint
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, Varde, negnegint(X)] | Svans], Scope):-
       %writeln('negnegint'),
       member([X, Copy, ], Scope),
%kollar att rad X finns och namnger innehållet
       neg(neg(Copy)) = Varde,
       %kollar att en dubbelnegation av rad X inehåll är desamma som radens innehåll
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, Varde, negnegint(X)] | Scope]).
                                     %kallar kontrollera bevis rekursivt
%negnegel
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, Varde, negnegel(X)] | Svans], Scope):-
       %writeln('negnegel'),
       member([X, neg(neg(Varde)), ], Scope),
                                                                                 %kollar att
X inehåller en dubbel negation med värdet i
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, Varde, negnegel(X)] | Scope]).
                                            %kallar kontrollera bevis rekursivt
```

%mt

```
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, neg(Varde), mt(X,Y)] | Svans], Scope):-
  %writeln('mt'),
  member([X, imp(Varde,B), ], Scope),
                                                                          %kollar att X
inehåller en implikation melln radens värde och något som namnges som B
  member([Y, neg(B), _], Scope),
                                                                                 %kollar
attrad Y innehåller en negation av B
  kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, neg(Varde), mt(X,Y)] | Scope]).
                                     %kallar kontrollera bevis rekursivt
%pbc
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, Varde, pbc(X,Y)] | Svans], Scope):-
  %writeln('pbc'),
  aktiv lada([X, neg(Varde), ], Scope, Lada),
                                                                  %letar efter en låda som
börjar på rad X och som innehåller en negation av värdet i raden
  hitta forsta(Lada, [X, neg(Varde), ]),
                                                                          %Kollar att första
raden i lådan stämmer med X och negation
  hitta sista(Lada, [Y, cont, ]),
                                                                          %kollar att sista
raden innehåller en cont
  !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, Varde, pbc(X,Y)] | Scope]).
                                     %kallar kontrollera bevis rekursivt
%lem
kontrollera bevis(Prems, Bevis, [[Rad, or(A,B), lem] | Svans], Scope):-
       %writeln('lem'),
       A = neg(B); B = neg(A), !,
%kollar att A är en negation av B och B är en negation av A
       !, kontrollera bevis(Prems, Bevis, Svans, [[Rad, or(A,B), lem] | Scope]).
                                            %kallar kontrollera bevis rekursivt
```

# Exempelbevisen

Sant	Falskt
1. $a \rightarrow b$ premiss2. $b \rightarrow c$ premiss3. $a$ assumption4. $b$ $\rightarrow e 3,1$ 5. $c$ $\rightarrow e 4,2$ 6. $a \rightarrow c$ $\rightarrow i 3,5$	1.apremiss2. $a \rightarrow b$ premiss3. $b \rightarrow c$ premiss4.aassumption5.b $\rightarrow e 4,2$ 6.b $\rightarrow e 1,2$ 7.c $\rightarrow e 4,3$