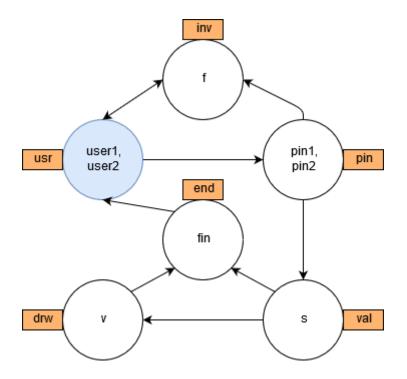
# Inledning

Syftet med laborationen var att skapa ett Prolog-program för modellprovning. Programmet bekräftar vare sig en logisk formel gäller för ett visst tillstånd i den givna modellen eller ej. Metoden för att skapa denna modellprovare utnyttjar främst pattern matching samt rekursion.

## Modell

Modellen nedan är inspirerad av laborationen från programmeringsparadigm-kursens kallad INET. Det är en bankautomat för uttag samt saldokontroll. Användaren börjar i tillståndet *usr*. Slår användaren in korrekt användar-id går denne vidare till *pin*. Slår användaren in fel pin eller fel usr, går denne till *inv* vilket endast har en väg tillbaks, via *usr*. Är båda korrekta är nästa tillstånd *val*, och användaren kan nu se sitt saldo. Antingen slår användaren in giltigt uttagsbelopp, och går via *bal* till *end*, eller så går användaren direkt till *end*. Därefter repeteras processen.



### Tillstånd

Användare: usr
Pinkod: pin
Ogiltigt inlogg: inv
Giltigt inlogg: val
Saldo > uttagsbelopp: drw
Avskedsmeddelande: end

### **Atomer**

Användare: user1, user2
Pinkod: pin1, pin2

Ogiltigt inlogg: fGiltigt inlogg: sSaldo > uttagsbelopp: vAvskedsmeddelande: fin

# Prolog

```
% states
[
          [usr, [pin,inv]],
          [pin, [inv,val]],
          [inv, [usr]],
```

#### Modellformler

Nedan följer två egenskaper uttryckta som CTL-formler relaterade till vår modell. Den första är en giltig egenskap, och den andra en ogiltig.

EF(EX(v)) - Det existerar en väg sådan att vi kommer till ett tillstånd där det existerar en väg där nästa tillstånd är v. I klarspråk betyder det att ifall vi lyckas logga in finns det en möjlighet för oss att i nästa steg göra ett uttag, förutsatt att det finns tillräckligt med pengar på kontot.

AF(fin) - Alla vägar vi tar kan leda till tillståndet fin. I princip innebär det att vi alltid kan logga in och antingen kolla saldot eller göra ett uttag, detta stämmer givetvis inte ifall vi har glömt koden eller glömt användar-id:t.

### Predikattabell

Predikat	Sant
verify	Formeln gäller i modellen
checkAll	Kontrollerar att F håller i kommande tillstånd från S
list	Returnerar en lista
check	Om F är en atom i S

check(neg)	Om F är falskt i S
check(and)	Sant då F1 & F2 är sanna i S
check(or 1/2)	Sann då F är sann i S,
check(ax)	Sann om F är sann i alla tillstånd precis efter S
check(ag)	Sann om F är sann i alla tillstånd från S
check(af)	Sant om det från alla vägar från S existerar ett tillstånd där F är sann
check(ex)	Sann om F är sann i något av tillstånden precis efter S
check(eg)	Sann om det finns en väg där F alltid är sann
check(ef)	Sann om det existerar ett tillstånd där F är sann och kan nås från S

Alla predikat ovan är falska annars.

#### Kod

```
% Diar Sabri
% Lab3 DD1351
% Load model, initial state and formula from file.
verify(Input) :-
see(Input), read(T), read(L), read(S), read(F), seen,
check(T,
          % T - The transitions in form of adjacency lists
            % L - The labeling
      S,
            % S - Current state
            % U - Currently recorded states (empty at first)
      F). % F - CTL Formula to check.
% Should evaluate to true iff the sequent below is valid.
% (T,L), S \mid -F
e U
% Returns the list for given state
list([ |T], S, P) := list(T, S, P). % Recursive
% Basic
check(_, L, S, [], F) :-
list(L, S, Fres),
                           % Calls function above to retreive the
list
```

```
member (F, Fres). % Control for membership
% Iteration over all states, recursive
checkAll(_, _, [], _, _).
                                       % Base case
checkAll(T, L, [S|States], U, F) :-
check(T, L, S, U, F), !,
                                          % Controls that the
formula holds in current state.
checkAll(T, L, States, U, F).
                                      % Recursive
% Negation
check( , L, S, [], neg(F)) :-
list(L, S, Fres),
                             % Returns a list with formulas to the
current state
\+ member(F, Fres).
                     % Controls that the contents of F are
not a part of the list from above
% And
check(T, L, S, [], and(F1, F2)) :-
check(T, L, S, [], F1),
check(T, L, S, [], F2).
% Or 1
% Controls whether F is among the states
check(T, L, S, [], or(F, _)) :-
check(T, L, S, [], F), !.
% Or 2
% Same
check(T, L, S, [], or(_, F)) :-
check(T, L, S, [], F), !.
egree AX
check(T, L, S, U, ax(F)) :-
list(T, S, P),
                   % Gets list with paths from current to all
other states
checkAll(T, L, P, U, F). % Controls that F is valid in all these
states
% AG (I)
```

```
check(_, _, S, U, ag(_)) :-
member(S, U).
                                  % Quit if current already visited
% AG (II)
check(T, L, S, U, ag(F)) :-
                                  % Check F holds in current state
check(T, L, S, [], F),
                                  % Add current state as visited,
check rest of states
check(T, L, S, [S|U], ax(ag(F))). % from current. AG should hold
there as well
% AF (I)
check(T, L, S, U, af(F)) :-
\+ member(S, U),
                                  % Check current state not visited
check(T, L, S, [], F).
                                  % Check F holds in current state
% AF (II)
check(T, L, S, U, af(F)) :-
\+ member(S, U),
                                  % Check current state not visited
check(T, L, S, [S|U], ax(af(F))).
% EX
check(T, L, S, U, ex(F)) :=
list(T, S, States),
                       % Gets list with paths from current to
all other states
member(S1, States),
                            % Finds a state where F holds
check(T, L, S1, U, F).
                         % Loops through all states until
satisfactory (F holds)
% EG (I)
check(_, _, S, U, eg(_)) :-
member(S, U), !.
                              % Quit if current already visited
% EG (II)
check(T, L, S, U, eg(F)) :-
check(T, L, S, [], F),
                              % Check F holds in current state
list(T, S, P),
                              % Gets list with paths from current to
all other states
                               % Finds a state where F holds
member(S1, P),
                               % Loops through all states until
satisfactory (F holds)
check(T, L, S1, [S|U], eg(F)). % Mark current state as visited
```

```
% EF (I)
check(T, L, S, U, ef(F)) :-
\+ member(S, U),
                                 % Check current state not visited
                                % Check F holds in current state
check(T, L, S, [], F).
% EF (II)
check(T, L, S, U, ef(F)) :-
\+ member(S, U),
                                 % Check current state not visited
list(T, S, P),
                                 % Gets list with paths from current
to all other states
member(S1, P),
                                 % Finds a state where F holds
                                  % Loops through all states until
satisfactory (F holds)
check(T, L, S1, [S|U], ef(F)). % Mark current state as visited
```