Programare Logică – Seminarul IV

Claudia MUREŞAN

Universitatea din București, Facultatea de Matematică și Informatică c.muresan@yahoo.com, cmuresan@fmi.unibuc.ro

2019–2020, Semestrul II

Exercițiul 1. Considerăm un limbaj de ordinul I conținând un simbol de operație ternară f, unul de operație binară g, unul de operație unară h și un simbol de constantă c. Considerăm și trei variabile distincte X, Y și Z. Să se unifice termenii:

- (1) f(X, Y, Z) și f(h(Z), h(c), Z);
- (2) f(X, Y, Z) si f(h(Z), h(c), X);
- (3) f(X, g(X, Y), Z) și f(h(Z), h(c), Z);
- (4) f(X, h(h(Y)), Z) şi f(h(Z), h(c), Z);
- (5) f(X, g(Y, Y), h(Z)) si f(g(Y, h(Z)), g(h(Z), h(Z)), Y);
- (6) f(X, Y, Z), f(g(Y, Z), Y, h(c)) si f(X, h(Z), Z).

Rezolvare: Vom numi simbolurile de operații, simplu, *operații*; în particular, simbolul de constantă, i.e. operație zeroară, operație fără argumente, va fi numit, simplu, *constantă*.

Aplicăm algoritmul de unificare.

(1) Avem de rezolvat **problema de unificare** f(X, Y, Z) = f(h(Z), h(c), Z).

INIȚIALIZARE: lista soluție $S = \emptyset$, lista de rezolvat $R = \{f(X, Y, Z) = f(h(Z), h(c), Z)\}$.

Descompunere (în operanzii lui f: operator ternar): $S = \emptyset$, $R = \{X = h(Z), Y = h(c), Z = Z\}$.

SCOATERE: $S = \emptyset$, $R = \{X = h(Z), Y = h(c)\}$.

REZOLVARE: $S = \{X = h(Z)\}, R = \{Y = h(c)\}.$

REZOLVARE: $S = \{X = h(Z), Y = h(c)\}, R = \emptyset.$

Cum $R = \emptyset$, se IESE CU SUCCES: un (cel mai general) unificator pentru f(X, Y, Z) şi f(h(Z), h(c), Z) este substituția $\{X/h(Z), Y/h(c)\}$.

(2) Rezolvăm **problema de unificare** f(X,Y,Z) = f(h(Z),h(c),X).

INIȚIALIZARE: $S = \emptyset$, $R = \{f(X, Y, Z) = f(h(Z), h(c), X)\}.$

DESCOMPUNERE: $S = \emptyset$, $R = \{X = h(Z), Y = h(c), Z = X\}$.

Rezolvare: $S = \{Z = X\}, R = \{X = h(X), Y = h(c)\}.$

Cum $X \in V(h(X))$ (variabila X apare în termenul h(X)), se IESE CU EȘEC: **problema de unificare** f(X,Y,Z) = f(h(Z),h(c),X) nu are soluție, adică termenii f(X,Y,Z) și f(h(Z),h(c),X) nu au unificator, i.e. acești termeni nu unifică.

(3) Rezolvăm **problema de unificare** f(X, g(X, Y), Z) = f(h(Z), h(c), Z).

INIȚIALIZARE: $S = \emptyset$, $R = \{f(X, g(X, Y), Z) = f(h(Z), h(c), Z)\}.$

DESCOMPUNERE: $S = \emptyset$, $R = \{X = h(Z), g(X, Y) = h(c), Z = Z\}$.

Cum $g \neq h$ (operațiile g și h nu coincid), se IESE CU EȘEC: termenii f(X, g(X, Y), Z) și f(h(Z), h(c), Z) nu unifică.

(4) Rezolvăm **problema de unificare** f(X, h(h(Y)), Z) = f(h(Z), h(c), Z).

SCOATERE: $S = \{X = g(h(h(c)), h(c)), Y = h(h(c)), Z = h(c)\}, R = \emptyset.$

```
INIȚIALIZARE: S = \emptyset, R = \{f(X, h(h(Y)), Z) = f(h(Z), h(c), Z)\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{X = h(Z), h(h(Y)) = h(c), Z = Z\}.
DESCOMPUNERE (în operandul lui h: operator unar): S = \emptyset, R = \{X = h(Z), h(Y) = c, Z = Z\}.
   Cum h \neq c (operația h nu coincide cu operația zeroară, constanta c), se IESE CU EȘEC: termenii f(X, h(h(Y)), Z)
şi f(h(Z), h(c), Z) nu unifică.
(5) Rezolvăm problema de unificare f(X, g(Y,Y), h(Z)) = f(g(Y, h(Z)), g(h(Z), h(Z)), Y).
INIȚIALIZARE: S = \emptyset, R = \{ f(X, g(Y, Y), h(Z)) = f(g(Y, h(Z)), g(h(Z), h(Z)), Y) \}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{X = g(Y, h(Z)), g(Y, Y) = g(h(Z), h(Z)), h(Z) = Y\}.
REZOLVARE: S = \{X = g(Y, h(Z))\}, R = \{g(Y, Y) = g(h(Z), h(Z)), h(Z) = Y\}.
Rezolvare: S = \{X = g(h(Z), h(Z)), Y = h(Z)\}, R = \{g(h(Z), h(Z)) = g(h(Z), h(Z))\}.
SCOATERE: S = \{X = g(h(Z), h(Z)), Y = h(Z)\}, R = \emptyset.
   Cum R = \emptyset, se iese cu succes: un (cel mai general) unificator pentru f(X, g(Y, Y), h(Z)) și
f(g(Y, h(Z)), g(h(Z), h(Z)), Y) este substituția: \{\{X = g(h(Z), h(Z)), Y = h(Z)\}\}.
(6) Rezolvăm problema de unificare \{f(X,Y,Z) = f(g(Y,Z),Y,h(c)), f(g(Y,Z),Y,h(c)) = f(X,h(Z),Z)\}.
INIȚIALIZARE: S = \emptyset, R = \{ f(X, Y, Z) = f(g(Y, Z), Y, h(c)), f(g(Y, Z), Y, h(c)) = f(X, h(Z), Z) \}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{X = g(Y, Z), Y = Y, Z = h(c), f(g(Y, Z), Y, h(c)) = f(X, h(Z), Z)\}.
Scoatere: S = \emptyset, R = \{X = g(Y, Z), Z = h(c), f(g(Y, Z), Y, h(c)) = f(X, h(Z), Z)\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{X = g(Y, Z), Z = h(c), g(Y, Z) = X, Y = h(Z), h(c) = Z\}.
REZOLVARE: S = \{Z = h(c)\}, R = \{X = g(Y, h(c)), g(Y, h(c)) = X, Y = h(h(c)), h(c) = h(c)\}.
SCOATERE: S = \{Z = h(c)\}, R = \{X = g(Y, h(c)), g(Y, h(c)) = X, Y = h(h(c))\}.
REZOLVARE: S = \{Y = h(h(c)), Z = h(c)\}, R = \{X = g(h(h(c)), h(c)), g(h(h(c)), h(c)) = X\}.
Rezolvare: S = \{X = g(h(h(c)), h(c)), Y = h(h(c)), Z = h(c)\}, R = \{g(h(h(c)), h(c)) = g(h(h(c)), h(c))\}.
```

şi f(X, h(Z), Z) este substituția $\{X/g(h(h(c)), h(c)), Y/h(h(c)), Z/h(c)\}$. **Exercițiul 2.** Considerăm un limbaj de ordinul I conținând două simboluri de operații binare diferite f și g, unul de operație unară h și două simboluri de constante diferite g și h (pe care în continuare le vom numi simplu

Cum $R = \emptyset$, se IESE CU SUCCES: un (cel mai general) unificator pentru termenii f(X, Y, Z), f(g(Y, Z), Y, h(c))

Exercițiul 2. Considerăm un limbaj de ordinul I conținând două simboluri de operații binare diferite f și g, unul de operație unară h și două simboluri de constante diferite a și b (pe care, în continuare le vom numi, simplu, operații binare, operație unară, respectiv constante), precum și patru variabile $V, X, Y, Z \in Var$, două câte două distincte. Considerăm următorii termeni formați cu simbolurile de operații și variabilele de mai sus:

```
 \begin{aligned} r &= f(h(h(a)), g(g(X, h(Y)), X)), & s &= f(h(X), g(g(X, X), h(Y))), & t &= f(h(V), g(Z, Z)), \\ u &= f(h(h(Z)), g(g(X, h(b)), h(Z))), & w &= f(h(b), g(g(Y, X), f(Y, X))). \end{aligned}
```

A se vedea, în Curs, reprezentările grafice ale termenilor de mai sus, prin arborii asociați acestor expresii. Să se unifice acești termeni doi câte doi, adică să se rezolve, pe rând, problemele de unificare: r = s, r = t,

The set of the set of

Pentru perechile $\{p,q\}$ de termeni $p,q \in \{r,s,t,u,w\}$ care unifică, să se unifice şi reuniunea tuturor acestor perechi.

Rezolvare: La fel ca în Exercițiul 1, în continuare, simbolurile de operații vor fi numite, simplu, *operații*, în particular simbolurile de constante vor fi numite, simplu, *constante*.

Aplicăm algoritmul de unificare.

① Rezolvăm **problema de unificare** r = s, adică f(h(h(a)), g(g(X, h(Y)), X)) = f(h(X), g(g(X, X), h(Y))). INIȚIALIZARE: lista soluție $S = \emptyset$, lista de rezolvat $R = \{f(h(h(a)), g(g(X, h(Y)), X)) = f(h(X), g(g(X, X), h(Y)))\}$.

```
DESCOMPUNERE (în operanzii lui h: operator unar): S = \{X = h(a)\}, R = \{g(h(a), h(Y)) = g(h(a), h(a)), a = Y\}.
REZOLVARE: S = \{X = h(a), Y = a\}, R = \{g(h(a), h(a)) = g(h(a), h(a))\}.
Scoatere: S = \{X = h(a), Y = a\}, R = \emptyset.
   Cum R = \emptyset, se iese cu succes, cu unificatorul pentru termenii r și s dat de lista S, anume substituția
\{X/h(a), Y/a\}.
(2) Rezolvăm problema de unificare r = t, adică f(h(h(a)), g(g(X, h(Y)), X)) = f(h(V), g(Z, Z)).
INIȚIALIZARE: S = \emptyset, R = \{f(h(h(a)), g(g(X, h(Y)), X)) = f(h(V), g(Z, Z))\}.
DESCOMPUNERE (în operanzii lui f): S = \emptyset, R = \{h(h(a)) = h(V), g(g(X, h(Y)), X) = g(Z, Z)\}.
DESCOMPUNERE (în operanzii lui g: tot operator binar): S = \emptyset, R = \{h(h(a)) = h(V), g(X, h(Y)) = Z, X = Z\}.
Rezolvare (ambii membri ai ecuației introduse în S sunt variabile, așa că o putem alege pe oricare ca membru
stang): S = \{X = Z\}, R = \{h(h(a)) = h(V), g(Z, h(Y)) = Z\}.
   Cum Z \in V(g(Z, h(Y))) (variabila Z apare în termenul g(Z, h(Y))), se IESE CU EȘEC: termenii r și t nu unifică,
nu au unificator.
③ Rezolvăm problema de unificare r = u, adică f(h(h(a)), g(g(X, h(Y)), X)) = f(h(h(Z)), g(g(X, h(b)), h(Z))).
INIȚIALIZARE: S = \emptyset, R = \{f(h(h(a)), g(g(X, h(Y)), X)) = f(h(h(Z)), g(g(X, h(b)), h(Z)))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(h(a)) = h(h(Z)), g(g(X, h(Y)), X) = g(g(X, h(b)), h(Z))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(a) = h(Z), g(g(X, h(Y)), X) = g(g(X, h(b)), h(Z))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{a = Z, g(g(X, h(Y)), X) = g(g(X, h(b)), h(Z))\}.
REZOLVARE: S = \{Z = a\}, R = \{g(g(X, h(Y)), X) = g(g(X, h(b)), h(a))\}.
DESCOMPUNERE: S = \{Z = a\}, R = \{g(X, h(Y)) = g(X, h(b)), X = h(a)\}.
REZOLVARE: S = \{X = h(a), Z = a\}, R = \{g(h(a), h(Y)) = g(h(a), h(b))\}.
DESCOMPUNERE: S = \{X = h(a), Z = a\}, R = \{h(a) = h(a), h(Y) = h(b)\}.
SCOATERE: S = \{X = h(a), Z = a\}, R = \{h(Y) = h(b)\}.
DESCOMPUNERE: S = \{X = h(a), Z = a\}, R = \{Y = b\}.
REZOLVARE: S = \{X = h(a), Y = b, Z = a\}, R = \emptyset.
   Cum R = \emptyset, se iese cu succes: r și u au unificatorul \{X/h(a), Y/b, Z/a\}.
\textcircled{4} Rezolvăm problema de unificare r = w, adică f(h(h(a)), g(g(X, h(Y)), X)) = f(h(h(Z)), g(g(Y, X), f(Y, X))).
Initializare: S = \emptyset, R = \{f(h(h(a)), g(g(X, h(Y)), X)) = f(h(b), g(g(Y, X), f(Y, X)))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(h(a)) = h(b), g(g(X, h(Y)), X) = g(g(Y, X), f(Y, X))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(a) = b, g(g(X, h(Y)), X) = g(g(Y, X), f(Y, X))\}.
   Cum h \neq b (operația unară h nu coincide cu operația zeroară, i.e. constanta b), se IESE CU EȘEC: r și w nu au
unificator.
(5) Rezolvăm problema de unificare s = t, adică f(h(X), g(g(X, X), h(Y))) = f(h(V), g(Z, Z)).
INIȚIALIZARE: S = \emptyset, R = \{f(h(X), g(g(X, X), h(Y))) = f(h(Y), g(Z, Z))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(X) = h(V), g(g(X, X), h(Y)) = g(Z, Z)\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(X) = h(V), g(X, X) = Z, h(Y) = Z\}.
REZOLVARE: S = \{Z = h(Y)\}, R = \{h(X) = h(V), g(X, X) = h(Y)\}.
   Cum g \neq h (operațiile g și h nu coincid), se IESE CU EȘEC: s și t nu unifică.
(6) Rezolvăm problema de unificare s = u, adică f(h(X), g(g(X, X), h(Y))) = f(h(h(Z)), g(g(X, h(b)), h(Z))).
INIȚIALIZARE: S = \emptyset, R = \{f(h(X), g(g(X, X), h(Y))) = f(h(h(Z)), g(g(X, h(b)), h(Z)))\}.
```

DESCOMPUNERE (în operanzii lui f: operator binar): $S = \emptyset$, $R = \{h(h(a)) = h(X), g(g(X, h(Y)), X) = 0\}$

DESCOMPUNERE (în operanzii lui h: operator unar): $S = \emptyset$, $R = \{h(a) = X, g(g(X, h(Y)), X) = g(g(X, X), h(Y))\}$.

DESCOMPUNERE (în operanzii lui g: operator binar): $S = \{X = h(a)\}, R = \{g(h(a), h(Y)) = g(h(a), h(a)), h(a) = g(h(a), h(a))\}$

REZOLVARE: $S = \{X = h(a)\}, R = \{g(g(h(a), h(Y)), h(a)) = g(g(h(a), h(a)), h(Y))\}.$

q(q(X,X),h(Y))).

h(Y).

```
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{X = h(Z), g(g(X, X), h(Y)) = g(g(X, h(b)), h(Z))\}.
REZOLVARE: S = \{X = h(Z)\}, R = \{g(g(h(Z), h(Z)), h(Y)) = g(g(h(Z), h(b)), h(Z))\}.
DESCOMPUNERE: S = \{X = h(Z)\}, R = \{g(h(Z), h(Z)) = g(h(Z), h(b)), h(Y) = h(Z)\}.
Descompunere: S = \{X = h(Z)\}, R = \{g(h(Z), h(Z)) = g(h(Z), h(b)), Y = Z\}.
REZOLVARE: S = \{X = h(Z), Y = Z\}, R = \{g(h(Z), h(Z)) = g(h(Z), h(b))\}.
DESCOMPUNERE: S = \{X = h(Z), Y = Z\}, R = \{h(Z) = h(Z), h(Z) = h(b)\}.
SCOATERE: S = \{X = h(Z), Y = Z\}, R = \{h(Z) = h(b)\}.
DESCOMPUNERE: S = \{X = h(Z), Y = Z\}, R = \{Z = b\}.
REZOLVARE: S = \{X = h(b), Y = b, Z = b\}, R = \emptyset.
   Cum R = \emptyset, se iese cu succes: s \neq u au unificatorul \{X/h(b), Y/b, Z/b\}.
(7) Rezolvăm problema de unificare s = w, adică f(h(X), g(g(X, X), h(Y))) = f(h(b), g(g(Y, X), f(Y, X))).
INIȚIALIZARE: S = \emptyset, R = \{f(h(X), g(g(X, X), h(Y))) = f(h(b), g(g(Y, X), f(Y, X)))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(X) = h(b), g(g(X, X), h(Y)) = g(g(Y, X), f(Y, X))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(X) = h(b), g(X, X) = g(Y, X), h(Y) = f(Y, X)\}.
   Cum h \neq f (operatiile h și f nu coincid), se IESE CU EȘEC: s și w nu unifică.
\otimes Rezolvăm problema de unificare t = u, adică f(h(V), g(Z, Z)) = f(h(h(Z)), g(g(X, h(b)), h(Z))).
INIȚIALIZARE: S = \emptyset, R = \{f(h(V), q(Z, Z)) = f(h(h(Z)), q(g(X, h(b)), h(Z)))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(V) = h(h(Z)), g(Z, Z) = g(g(X, h(b)), h(Z))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(V) = h(h(Z)), Z = g(X, h(b)), Z = h(Z)\}.
   Cum Z \in V(h(Z)) (variabila Z apare în termenul h(Z)), se IESE CU ESEC: t și u nu unifică.
(9) Rezolvăm problema de unificare t = w, adică f(h(V), g(Z, Z)) = f(h(b), g(g(Y, X), f(Y, X))).
INIȚIALIZARE: S = \emptyset, R = \{f(h(V), g(Z, Z)) = f(h(b), g(g(Y, X), f(Y, X)))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(V) = h(b), g(Z, Z) = g(g(Y, X), f(Y, X))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(V) = h(b), Z = g(Y, X), Z = f(Y, X)\}.
REZOLVARE: S = \{Z = f(Y, X)\}, R = \{h(V) = h(b), f(Y, X) = g(Y, X)\}.
   Cum f \neq g (operațiile binare f și g nu coincid), se IESE CU EȘEC: t și w nu unifică.
\textcircled{1} Rezolvăm problema de unificare u=w, adică f(h(h(Z)),g(g(X,h(b)),h(Z)))=f(h(b),g(g(Y,X),f(Y,X))).
INIȚIALIZARE: S = \emptyset, R = \{f(h(h(Z)), g(g(X, h(b)), h(Z))) = f(h(b), g(g(Y, X), f(Y, X)))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(h(Z)) = h(b), g(g(X, h(b)), h(Z)) = g(g(Y, X), f(Y, X))\}.
DESCOMPUNERE: S = \emptyset, R = \{h(h(Z)) = h(b), g(X, h(b)) = g(Y, X), h(Z) = f(Y, X)\}.
   Cum h \neq f (operațiile h și f nu coincid), se IESE CU EȘEC: u și w nu unifică.
\bigcirc Conform celor de mai sus, perechea r și s, perechea r și u și perechea s și u unifică, iar celelalte perechi de
termeni nu unifică. Așadar, pentru ultima cerință a exercițiului, avem de unificat termenii r, s și u.
\bullet Prima metodă: Pentru a unifica termenii r, s și u, putem aplica încă o dată ALGORITMUL DE UNIFICARE, pentru
a rezolva problema de unificare \{r = s, s = u\}, i.e. \{f(h(h(a)), g(g(X, h(Y)), X)) = f(h(X), g(g(X, X), h(Y))),
f(h(X), g(g(X, X), h(Y))) = f(h(h(Z)), g(g(X, h(b)), h(Z))). Putem "refolosi" pași celor două aplicări ale algorit-
mului de unificare pentru unificările r=s și s=u; putem aplica mai mulți pași de DESCOMPUNERE și SCOATERE
simultan, dar nu mai mulți pași de REZOLVARE simultan.
INIȚIALIZARE: S = \emptyset, R = \{f(h(h(a)), g(g(X, h(Y)), X)) = f(h(X), g(g(X, X), h(Y))), f(h(X), g(g(X, X), h(Y)))\}
= f(h(h(Z)), g(g(X, h(b)), h(Z))).
   Conform primilor doi pași de DESCOMPUNERE din fiecare dintre unificările r = s și s = u, obținem: S = \emptyset,
R = \{h(a) = X, g(g(X, h(Y)), X) = g(g(X, X), h(Y))\}, X = h(Z), g(g(X, X), h(Y)) = g(g(X, h(b)), h(Z))\}.
REZOLVARE: S = \{X = h(a)\}, R = \{g(g(h(a), h(Y)), h(a)) = g(g(h(a), h(a)), h(Y))\}, h(a) = h(Z),
g(g(h(a), h(a)), h(Y)) = g(g(h(a), h(b)), h(Z)).
```

DESCOMPUNERE: $S = \emptyset$, $R = \{h(X) = h(h(Z)), q(q(X,X), h(Y)) = q(q(X,h(b)), h(Z))\}.$

DESCOMPUNERE: $S = \{X = h(a)\}, R = \{g(g(h(a), h(Y)), h(a)) = g(g(h(a), h(a)), h(Y))\}, a = Z, g(g(h(a), h(a)), h(Y)) = g(g(h(a), h(b)), h(Z))\}.$

REZOLVARE: $S = \{X = h(a), Z = a\}, R = \{g(g(h(a), h(Y)), h(a)) = g(g(h(a), h(a)), h(Y)), g(g(h(a), h(a)), h(Y))\}$ = $g(g(h(a), h(b)), h(a))\}.$

Doi paşi de DESCOMPUNERE: $S = \{X = h(a), Z = a\}, R = \{g(h(a), h(Y)) = g(h(a), h(a)), h(a) = h(Y), g(h(a), h(a)) = g(h(a), h(b)), h(Y) = h(a)\}.$

DESCOMPUNERE: $S = \{X = h(a), Z = a\}, R = \{g(h(a), h(Y)) = g(h(a), h(a)), h(a) = h(Y), h(a) = h(a), h(a) = h(b), h(Y) = h(a)\}.$

DESCOMPUNERE: $S = \{X = h(a), Z = a\}, R = \{g(h(a), h(Y)) = g(h(a), h(a)), h(a) = h(Y), h(a) = h(a), a = b, h(Y) = h(a)\}.$

Cum $a \neq b$ (simbolurile de constante a şi b nu coincid), se IESE CU EŞEC: termenii r, s şi u nu unifică.

• A doua metodă: Conform celor de mai sus și proprietăților ALGORITMULUI DE UNIFICARE, avem următoarele: un cel mai general unificator pentru r și s este substituția $\{X/h(a), Y/a\}$, pe care o notăm $\rho : Term \to Term$, un cel mai general unificator pentru r și u este $\{X/h(a), Y/b, Z/a\}$,

iar un cel mai general unificator pentru s și u este $\{X/h(b), Y/b, Z/b\}$, pe care îl notăm $\sigma: Term \to Term$. Substituțiile de mai sus nu sunt nici singurii unificatori, nici singurii cei mai generali unificatori ai acestor perechi de termeni. Însă, conform definiției unui cel mai general unificator, avem că:

orice unificator pentru r și s este o compunere a unei alte substituții cu unificatorul ρ , și orice unificator pentru s și u este o compunere a unei alte substituții cu σ .

Desigur, la fel pentru r și u și unificatorul de mai sus.

Aşadar, dacă o substituție $\mu: Term \to Term$ este un unificator pentru r, s și u, atunci există substituții $\kappa: Term \to Term$ și $\lambda: Term \to Term$ astfel încât $\mu = \kappa \circ \rho = \lambda \circ \sigma$.

Rezultă că:

$$\mu(X) = \kappa(\rho(X)) = \kappa(h(a)) = h(\kappa(a)) = h(a) \text{ și } \\ \mu(X) = \lambda(\sigma(X)) = \lambda(h(b)) = h(\lambda(b)) = h(b),$$

de unde rezultă că h(a) = h(b); avem o contradicție, pentru că $a \neq b$ (constantele a și b diferă), așadar $h(a) \neq h(b)$: termenii h(a) și h(b) sunt diferiți; amintesc că termenii sunt cuvinte peste alfabetul acestui limbaj de ordinul I, așadar doi termeni coincid ddacă sunt LITERAL IDENTICI, i.e. de aceeași lungime și formați din aceleași litere.

Rezultă că nu există o substituție μ care să unifice termenii r, s și u, adică nu există unificator pentru r, s și u, i.e. termenii r, s și u nu unifică.