

Propriedades dos sistemas de reescrita

1. Seja R um sistema de reescrita. Mostre que se R é terminante e confluente então cada termo t tem uma e uma só forma normal.
2. Seja R um sistema de reescrita. Mostre que se R é terminante então R é confluente sse R é localmente confluente.
3. Considere o sistema de reescrita

$$R = \{f(g(f(x))) \rightarrow x, f(g(x)) \rightarrow g(f(x))\}.$$

- (a) Verifique se o sistema R é terminante.
 - (b) Calcule todos os pares críticos de R . O sistema é localmente confluente?
4. Considere a especificação algébrica $nat = \langle \Sigma, X, \Gamma \rangle$ onde

- $E = \{nat\}$
 - $z : \rightarrow nat$
 - $s : nat \rightarrow nat$
 - $som : nat \ nat \rightarrow nat$
 - $mult : nat \ nat \rightarrow nat$
- $X_{nat} = \{n, m, n_1, m_1, \dots\}$
- Axiomas
 - $som(n, z) = n$
 - $som(n, s(m)) = s(som(n, m))$
 - $mult(n, z) = z$
 - $mult(n, s(m)) = som(mult(n, m), n)$

Verifique se o sistema de reescrita induzido pela especificação é terminante e confluente.

5. Considere a especificação algébrica $pilhanat = \langle \Sigma, X, \Gamma \rangle$ onde

- $E = \{nat, pilha\}$
 - $z : \rightarrow nat$
 - $nova : \rightarrow pilha$
 - $s : nat \rightarrow nat$
 - $sb : nat \ pilha \rightarrow pilha$
 - $tp : pilha \rightarrow nat$
 - $rt : pilha \rightarrow pilha$
 - $altrn : pilha \ pilha \rightarrow pilha$
- $X_{nat} = \{n, m, n_1, m_1, \dots\}$ e $X_{pilha} = \{p, p_1, \dots\}$
- Axiomas
 - $tp(nova) = z$
 - $tp(sb(n, p)) = n$

- $rt(nova) = nova$
- $rt(sb(n, p)) = p$
- $altrn(nova, p) = p$
- $altrn(sb(n, p_1), p_2) = sb(n, altrn(p_2, p_1))$

- (a) Verifique se o sistema de reescrita induzido pela especificação é terminante e confluente.
- (b) Considere a especificação $pilhanat'$, idêntica a $pilhanat$, mas onde a primeira equação que envolve a operação $altrn$ é substituída por $altrn(p, nova) = p$. Verifique se o sistema de reescrita induzido pela especificação $pilhanat'$ é terminante e confluente.

6. Considere o sistema de reescrita

$$R = \{(x.y).z \rightarrow x.(y.z), 1.x \rightarrow x, i(x).x \rightarrow 1\}.$$

Mostre que R é terminante mas não é confluente.

7. Considere o sistema de reescrita

$$R = \{(x.y).z \rightarrow x.(y.z), 1.x \rightarrow x, x.1 \rightarrow x\}.$$

Mostre que R é terminante. O sistema R é confluente?

8. Mostre que o sistema de reescrita

$$R = \{f(f(x)) \rightarrow f(x), f(g(x)) \rightarrow g(x), g(g(x)) \rightarrow f(x), g(f(x)) \rightarrow g(x)\}$$

é terminante e confluente.

9. Considere as especificações construídas nos exercícios da folha de exercícios *Especificações algébricas de tipos de dados abstractos*. Verifique se o sistema de reescrita induzido por cada uma das especificações é terminante e confluente.

10. Considere o conjunto de equações

$$E = \{(x.y).(y.z) = y\}$$

que define uma classe particular de grupóides, os *grupóides centrais*. Considerando uma ordem de redução apropriada, aplique a E o procedimento de completção estudado por forma a encontrar um sistema de reescrita terminante e confluente.

11. Considere o conjunto de equações

$$E = \{f(g(f(x))) = x\}.$$

Considerando uma ordem de redução apropriada, aplique a E o procedimento de completção estudado por forma a encontrar um sistema de reescrita terminante e confluente.

12. Considere o conjunto de equações

$$E = \{f(g(f(x))) = f(g(x))\}.$$

Considerando uma ordem de redução apropriada, aplique a E o procedimento de completção estudado por forma a encontrar um sistema de reescrita terminante e confluente.