Algorithmus zum Testen von dreifachem Zusammenhang und Bestimmen trennender Paare. Annahme: Der Graph ist zweifach zusammenhängend und hat keine Knoten vom Grad 2.

procedure *besucheAbschnitt*(e);
  $z := z + 1$; (globaler Zähler)
  $\mathit{Index}[e] := z$;

  Falls $e = (v_0, v_1) \in R$ (Rückwärtskante):
    if $\mathit{MinMarke}(v_1) = \infty$ **then** $\mathit{MinMarke}(v_1) := z$;
    return (v_0, v_1, z);
  Falls $e = (v_0, v_1) \in B$ (Baumkante):
    Bestimme den Hauptweg $v_0 \underset{e}{\rightarrow} v_1 \overset{*}{\underset{B}{\rightarrow}} v_k \underset{R}{\rightarrow} v_{k+1} = \mathit{TIEF}(v_1)$. $(k \geq 1)$
    if $\mathit{MinMarke}(v_{k+1}) = \infty$ **then** $\mathit{MinMarke}(v_{k+1}) := z$;

    Erzeuge lokalen Stapel für Tripel (h_i, t_i, ℓ_i), $i = 1, \ldots, s$, für die Komponenten $A_1, \ldots, A_s$ des teilweisen Abschnittsgraphen $\mathcal{A}_j$. $h_i := \mathit{HOCH}(A_i)$, $t_i := \mathit{TIEF}(A_i)$, und ℓ_i ist der Index des ersten (ältesten) Abschnitts in der Komponente A_i.
    [Es gilt immer $v_j \leq h_s \leq h_{s-1} \leq \cdots \leq h_1$ und $\ell_s > \ell_{s-1} > \cdots > \ell_1$.]
    Am Anfang ist der Stapel leer: $s := 0$;

    Schleife über die Knoten $v_k, v_{k-1}, \ldots, v_1, v_0$:
    $j := k$;
    loop
      Für alle Kanten $e' = (v_j, y) \neq (v_j, v_{j+1})$ **do**
      (in der durch *TIEF* und *TIEF2* definierten Reihenfolge)
        $s := s + 1$; $(h_s, t_s, \ell_s) :=$ *besucheAbschnitt*(e');
      [Jetzt ist der Graph $\mathcal{A}_j$ fertig.]
      if $\mathit{TIEF2}(v_j) \geq v_{j-1}$ **then**
        $\{v_{j-1}, \mathit{TIEF}(v_j) = v_{k+1}\}$ ist ein trennendes Knotenpaar.
      Konstruiere $\mathcal{A}_{j-1}$ aus $\mathcal{A}_j$:
      $j := j - 1$;
      while $s \geq 1$ und $t_s = v_j$ **do**
        $\{t_s, h_s\}$ ist ein trennendes Knotenpaar.
        $s := s - 1$;
      if $j = 0$ **then exit loop**;
      Jetzt ist $t_s < v_j$.
      while $s \geq 2$ und $\ell_s > \mathit{MinMarke}(v_j)$ **do**
        vereinige Komponente A_s mit A_{s-1}:
        $t_{s-1} := \min(t_{s-1}, t_s)$; $s := s - 1$;
      Jetzt ist $t_1, t_2, \ldots, t_s < v_j$.
    endloop
    return$(v_0, v_1, \mathit{Index}[e])$;
  [Nun haben alle Kanten f im Abschnitt $S(e)$ (und in später erzeugten Abschnitten) $\mathit{Index}[f] \geq \mathit{Index}[e]$.]
  [Alle Kanten in davor erzeugten Abschnitten haben $\mathit{Index}[f] < \mathit{Index}[e]$.]
end procedure