



Universidad del Valle
Facultad de ingeniería
Ingeniería en sistemas

Cristian David Pacheco Torres
2227437
Juan Sebastián Molina Cuéllar
2224491

October 12, 2023

Taller 3: Reconocimiento de patrones.

Contents

1	Maniobras en trenes.	3
1.1	Aplicar movimiento.	3
1.1.1	Informe de uso del reconocimiento de patrones.	3
1.1.2	Informe de Corrección.	3
1.1.3	Conclusión.	3
1.2	Aplicar movimientos	3
1.2.1	Informe de uso del reconocimiento de patrones.	3
1.2.2	Informe de Corrección.	3
1.2.3	Conclusión.	3
1.3	Definir maniobras	3
1.3.1	Informe de uso del reconocimiento de patrones.	3
1.3.2	Informe de Corrección.	3
1.3.3	Conclusión.	5

1 Maniobras en trenes.

1.1 Aplicar movimiento.

1.1.1 Informe de uso del reconocimiento de patrones.

Tabla 1

1.1.2 Informe de Corrección.

1.1.3 Conclusión.

1.2 Aplicar movimientos

1.2.1 Informe de uso del reconocimiento de patrones.

Tabla 2

1.2.2 Informe de Corrección.

1.2.3 Conclusión.

1.3 Definir maniobras

1.3.1 Informe de uso del reconocimiento de patrones.

Tabla 3

1.3.2 Informe de Corrección.

Sea $k \in N$, $0 \leq k \leq n$, un entero que indica el número actual de maniobras en el trayecto principal T_p , $S_0 = \langle b_1, \dots, b_i, \dots, b_{n-1}, b_n \rangle$ una secuencia que define el estado inicial en T_p ; $S_1 = \langle c_1, c_2, \dots, b_{n-1}, c_n \rangle$, $0 \leq j \leq n-1$ elementos, una secuencia que define el estado de un trayecto secundario T_2 en el paso k , $S_2 = \langle e_1, e_2, \dots, e_{n-1}, e_n \rangle$, $0 \leq j \leq n-1$ elementos, una secuencia que define el estado de un trayecto secundario T_2 en el paso k ; una función l que determina el número de elementos de la secuencia s de entrada; y $P_{k-n}^{k-n}(S_k)$ una función de permutación de $k-n$ en $k-n$ elementos sobre los elementos de secuencia S en el paso k de la maniobra.

Por premisa se tiene que $S_0[i] = Sd[j]$, para $0 \leq i \leq n$ y $0 \leq j \leq n$

Se quiere demostrar que $\exists S_n = \langle a_1, a_2, \dots, a_{n-1}, a_n \rangle \mid S_n[i] = Sd[i]$ para $0 \leq i \leq n$

Por tanto, se tiene

- Un estado $s = (S_k, S_1, S_2, S_d, m)$ donde
 - S_k representa la secuencia en la iteracion k .
 - S_1 el estado sobre el trayecto T_1 .
 - S_2 el estado sobre el trayecto T_2 .
 - S_d el estado deseado.
 - m la lista de movimientos (maniobras) hasta el paso k .
- El estado inicial $S_0 = (S_0, [], [], S_d, [])$.
- $S_f = (S_n, [], [], S_d, m)$. donde $S_n[i] = S_d[i]$ en $0 \leq i \leq n$.
- $Inv(S_k, S_1, S_2, S_d, m) \equiv \exists p := P_{n-k}^{n-k}(Si \ k = 0 \rightarrow S_0 \vee S_1 + S_2)$
 $| p[n-k : n] = S_d[n-k : n] \wedge l(m) \leq (n-1) + \dots + (n-k+1),$
 $\wedge S_d[i] = T(S_k)[i], \forall i \mid 0 \leq i \leq n-k \wedge 0 \leq k \leq n$
- $transformar(S_k, S_1, S_2, S_d, m) =$

$$T(S_k, S_1, S_2, S_d, m) = \left\{ \begin{array}{l} ((S_k[k : n], S_1, S_2), S_d[k : n], m), \\ \quad \text{Si } k \neq 0 \wedge k \neq n \wedge S_k[0] = S_d[0] \\ (S_k, [b_k] + S_1, S_2), S_d, m + (Uno(1)), \\ \quad \text{Si } S_k \neq [] \wedge S_K = (S_k, S_1, []) \wedge l(S_k) = 1 \\ (S_k, [], []), S_d, [] + (Uno(-n)), \\ \quad \text{Si } k \neq 0 \wedge k \neq n \wedge S_k[0] \neq S_d[0] \\ (S_k, S_1, [b_k, \dots, b_n]), S_d, m + (Dos(k-n)), \\ \quad \text{Si } S_k \neq [] \wedge S_K = (S_k, S_1, []) \wedge l(S_1) = 1 \\ (S_k, S_1[l(S_1) - 1 : l(S_1)], S_2), S_d, m + (Uno(-l(S_1) - 1)), \\ \quad \text{Si } S_k \neq [] \wedge S_K = (S_k, S_1, []) \\ (S_k + [c_1], [], S_2), S_d, m + (Uno(-1)), \\ \quad \text{Si } S_k \neq [] \wedge S_K = (S_k, S_1, S_2) \wedge l(S_1) = 1 \\ (S_k + [e_1], S_1, []), S_d, m + (Dos(-1)), \\ \quad \text{Si } S_k \neq [] \wedge S_K = (S_k, S_1, S_2) \wedge l(S_2) = 1 \\ ([] + [b_k : b_{n-1}] + S_1, S_2), S_d, m + (Uno(l(S_k))), \\ \quad \text{Si } S_k \neq [] \wedge S_K = (S_k, [], S_2) \wedge l(S_2) = 1 \\ (S_k + [e_k : e_{n-1}], [], [e_1]), S_d, m + (Dos(-l(S_2) - 1)), \\ \quad \text{Si } S_k \neq [] \wedge S_K = (S_k, [], S_2) \\ ((S_K, S_1, S_2), S_d, m), \quad Si \ S_k = (-, -, -) \end{array} \right.$$

Ahora se procede a demostrar la correctitud de los enunciados anteriores. Para el estado inicial S_0 , se tiene:

$Inv(S_0) \rightarrow Inv(S_0, [], [], S_d, [])$, para $k = 0$ iteraciones se cumple que existe una permutacion $p = P_n^n(S_0)$, tal que lleva S_0 a S_d , pues $S_0 \subseteq S_d \wedge S_d \subseteq S_0$.

Por otro lado, $S_k = S_0$, el estado no se ha modificado mediante la transformacion T . Además, $l(m) = 0 \leq k - n$ se cumple.

$(S_k \neq S_f \wedge Inv(S_k)) \rightarrow Inv(T(S_{k+1}))$

\equiv

$(\exists p := P_{n-k}^{n-k}(S_1 + S_2) \mid p[n-k : n] = S_d[n-k : n] \wedge l(m) \leq (n-1) + \dots + (n-k+1), \wedge S_d[i] = T(S_k)[i], \text{ para } i \mid 0 \leq i \leq n-k)$

$(\exists p := P_{n-k+1}^{n-k+1}([S_1 + S_2] - [a \in S_1 + S_2]) \mid p[n-k+1 : n] = S_d[n-k+1 : n] \wedge l(m) \leq (n-1) + \dots + (n-k+2), \wedge S_d[i] = T(S_{k+1})[i], \text{ para } i \mid 0 \leq i \leq n-k+1)$

Y, por ultimo, se tiene para S_f

$Inv(S_f) \rightarrow S_n = S_d$

\equiv

$(\exists p := P_0^0([]) \mid p[] = S_d[] \wedge l(m) \leq \frac{n(n-1)}{2} \wedge S_d[i] = S_i, \text{ para } 0 \leq i \leq n)$

\equiv

$true \wedge true$

\equiv

$true$

1.3.3 Conclusión.