Departamento de Computación, Facultad de Ciencias Exactas y Naturales, Universidad de Buenos Aires

Paradigmas de Lenguajes de Programación Trabajo Práctico 2

Segundo Cuatrimestre de 2014

Grupo: Perdimos La Pelota

Apellido y Nombre	LU	E-mail
Heredia, Martin	146/11	martin.herediaf@gmail.com
Izcovich, Sabrina	550/11	sizcovich@gmail.com
Vita, Sebastián	149/11	sebastian_vita@yahoo.com.ar

```
Mut matas de ejemplo. Si agregan otros, mejor.
ejemplo(1, a(s1, [sf], [(s1, a, sf)])).
ejemplo(2, a(si, [si], [(si, a, si)])).
ejemplo(3, a(si, [si], [])).
ejemplo (4, a(s1, [s2, s3], [(s1, a, s1), (s1, a, s2), (s1, b, s3)])).
ejemplo(5, a(s1, [s2, s3], [(s1, a, s1), (s1, b, s2), (s1, c, s3), (s2, c, s3)])).
ejemplo (6, a(s1, [s3], [(s1, b, s2), (s3, n, s2), (s2, a, s3)])).
ejemplo\left(7\,,\ a(s1\,,\ [s2\,]\,,\ [(\,s1\,,\ a\,,\ s3\,)\,,\ (s3\,,\ a\,,\ s3\,)\,,\ (s3\,,\ b\,,\ s2\,)\,,\ (s2\,,\ b\,,\ s2\,)]\,\right))\,.
ejemplo\left(8\,,\ a(s1\,,\ [\,sf\,]\,,\ [(\,s1\,,\ a\,,\ s2\,)\,,\ (s2\,,\ a\,,\ s3\,)\,,\ (s2\,,\ b\,,\ s3\,)\,,\ (s3\,,\ a\,,\ s1\,)\,,\ (s3\,,\ b\,,\ s2\,)\,,
                         (s3, b, s4), (s4, f, sf)). % No deterministico :)
ejemplo(9, a(s1, [s1], [(s1, a, s2), (s2, b, s1)])).
ejemplo (10, a(s1, [s10, s11],
                             [(s2, a, s3), (s4, a, s5), (s9, a, s10), (s5, d, s6), (s7, g, s8), (s15, g, s11),
                              \left( \, s6 \,\,,\,\, i \,\,,\,\, s7 \, \right) \,,\,\, \left( \, s13 \,\,,\,\, l \,\,,\,\,\, s14 \, \right) \,,\,\, \left( \, s8 \,\,,\,\, m,\,\, s9 \, \right) \,,\,\, \left( \, s12 \,\,,\,\, o \,,\,\, s13 \, \right) \,,\,\, \left( \, s14 \,\,,\,\, o \,,\,\, s15 \, \right) \,,\,\, \left( \, s1 \,\,,\,\, p \,,\,\, s2 \, \right) \,,
                             (s3, r, s4), (s2, r, s12), (s10, s, s11)).
ejemplo (11, a(s1, [s2, s3], [(s1, a, s2), (s2, b, s3)])).
ejemploAgregado(12, a(s1, [s2, s3], [])).
ejemploAgregado\left(13\,,\ a\left(s1\,,\ \left[\right]\,,\ \left[\right]\right)\right).
ejemploAgregado\left(14\,,\;\; a\left(s1\,,\;\; [\,(\,s1\,,e\,,s2\,)\,,(\,s2\,,l\,,s3\,)\,,(\,s3\,,/\,,s4\,)\,,(\,s4\,,t\,,s5\,)\,,(\,s5\,,p\,,s6\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)\,,(\,s6\,,/\,,s7\,)
                             (s7, a, s8), (s8, n, s9), (s9, d, s10), (s10, a, s11), (s11, /, s12), (s12, b, s13), (s13, i, s14),
                             (s14, e, s15), (s15, n, s16)).
ejemplo Malo \left(1\,,\,\, a \left(s1\,,\,\, \left[\,s2\,\right]\,,\,\, \left[\left(\,s1\,,\,\, a\,,\,\, s1\,\right)\,,\,\, \left(\,s1\,,\,\, b\,,\,\, s2\,\right)\,,\,\, \left(\,s2\,,\,\, b\,,\,\, s2\,\right)\,,\,\, \left(\,s2\,,\,\, a\,,\,\, s3\,\right)\,\right]\right)\right). \hspace{0.2in} \% 3 \hspace{0.2in} es \hspace{0.2in} un \hspace{0.2in} (s1) \hspace{0.2in} (s2) \hspace{0.
                              Xestado sin salida.
ejemplo Malo (2\,,\ a(s1\,,\ [\,sf\,]\,,\ [(\,s1\,,\ a\,,\ s1\,)\,,\ (\,sf\,,\ b\,,\ sf\,)]\,))\,.\ \ \textit{\%f no es alcanzable}\,.
ejemploMalo(3, a(s1, [s2, s3], [(s1, a, s3), (s1, b, s3)])). \enskip \%2 \ no \ es \ alcanzable.
ejemploMalo(4, a(s1, [s3], [(s1, a, s3), (s2, b, s3)])). %2 no es alcanzable.
ejemploMalo\left(5\,,\;a\left(s1\,,\;\left[s3\,,\;s2\,,\;s3\right],\;\left[\left(s1\,,\;a,\;s2\right),\;\left(s2\,,\;b,\;s3\right)\right]\right)\right). \;\; \textit{\textit{Tiene un estado final repetido}}.
ejemploMalo(6, a(s1, [s3], [(s1, a, s2), (s2, b, s3), (s1, a, s2)])). Tiene una transici n
                              %repetida.
ejemploMalo(7, a(s1, [], [(s1, a, s2), (s2, b, s3)])). No tiene estados finales.
 %Proyectores
inicialDe(a(I, \_, \_), I).
finalesDe(a(_{-}, F, _{-}), F).
transicionesDe(a(_{-},_{-},_{-},_{-}T),_{-}T).
 \% transicionDesde(+L,-D)
transicionDesde((D, \_, \_), D).
 \% transicionPor(+L,-P)
 transicionPor((_{-},P,_{-}),P).
 \% transicion Hacia(+L,-H)
transicion Hacia ((_,,_,H),H).
 % Auxiliar dada en clase
 \% desde(+X, -Y).
desde(X, X).
desde(X, Y):=desde(X, Z), Y is Z + 1.
 %Predicados pedidos.
 \% 1) \% s D eterministic o (+A utomata)
esDeterministico(a(_-,_-,[])).
\operatorname{esDeterministico}\left(\operatorname{a}(\operatorname{I},\operatorname{F},\left[\operatorname{X}|\operatorname{L}\right])\right):=\operatorname{transicionDesde}\left(\operatorname{X},\operatorname{D}\right),\ \operatorname{transicionPor}\left(\operatorname{X},\operatorname{P}\right),\ \operatorname{transicionHacia}\left(\operatorname{X},\operatorname{H}\right),
                                                                                                                          \mathbf{not}((\mathbf{member}((D,P,H2),L), H2 = H)), \mathbf{esDeterministico}(\mathbf{a}(I,F,L)).
 % Chequea que no existan 2 transiciones que empiecen en el mismo nodo, tengan el mismo label en la
 % transicion, y vayan a nodos diferentes
```

```
\% 2) \% stados(+Automata, ?Estados)
\operatorname{estados}(A, E): - \operatorname{var}(E), \operatorname{estadosSinRepetidos}(A, E).
\operatorname{estados}(A, E):-\operatorname{\mathbf{nonvar}}(E), \operatorname{estadosSinRepetidos}(A,M), \operatorname{setof}(X, \operatorname{member}(X, E), N), M=N.
Wiene xito cuando Estados es la lista ordenada y sin repetidos de los estados del aut mata.
%concatenar (?Lista1,?Lista2,?Lista3)
concatenar\left(\left[X\middle|Xs\right],\ L2,\ \left[X\middle|Ys\right]\right):-\ concatenar\left(Xs,\ L2,\ Ys\right).
concatenar ([], L2, L2).
Zista3 es el resultado de concatenar Lista1 y Lista2.
\%stadosDeLasTransiciones(+Transiciones, ?Estados)
estadosDeLasTransiciones ([],[]).
estadosDeLasTransiciones([X|Ls],L):-estadosDeLasTransiciones(Ls,M), transicionDesde(X,D),
                                             transicion Hacia\left(X,H\right), \;\; concatenar\left(\left[D\right],\left[H\right],L1\right), \;\; concatenar\left(L1,M,L\right).
Æstados, es la lista con todos los estados que pertenecen a las transiciones de la lista Transiciones.
\%estadosSinRepetidos(+Automata, -Estado)
estadosSinRepetidos(A,E):-\ inicialDe(A,I)\,,\ finalesDe(A,F)\,,\ transicionesDe(A,T)\,,
                                 estadosDeLasTransiciones (T,T1), concatenar ([I],F,E1), concatenar (E1,T1,E2),
                                  setof(X, member(X, E2), E).
Dado un Automata, genera una lista sin repetidos con todos sus estados.
\% 3) \% hay Transicion(+Automata, +EstadoInicial, +EstadoFinal)
\begin{array}{lll} \text{hayTransicion}\left(A,I,F\right):-& transicionesDe\left(A,T\right), & Transicion = \left(I_{,-},F\right), & member(Transicion_{,T}). \\ \text{\textit{Tiene exito si existe una transicion entre el EstadoInicial y el EstadoFinal} \end{array}
\%sCamino(+Automata, ?EstadoInicial, ?EstadoFinal, +Camino)
esCamino(A, X, X, [X]): - estados(A, E), member(X, E).
\operatorname{esCamino}\left(A,\ X,\ F,\ [X\,|\,[Y\,|\,Ls\,]]\right):-\ \operatorname{hayTransicion}\left(A,X,Y\right),\ \operatorname{esCamino}\left(A,Y,F,[Y\,|\,Ls\,]\right).
We fija si hay una transicion entre todos los estados del camino comenzando por el inicial y
Merminando en el final
% 4) el predicado anterior es o no reversible con respecto a Camino y por qu?
% Respuesta: El predicado esCamino, de la manera en que fue definido, no es reversible con respecto a
% Camino.
\% Cuando el parametro de "camino" queda sin instanciar, y el automata A contiene ciclos, el predicado
\% se cuelga. Supongamos que el ciclo es el siguiente: s1->s2->...->sn->s1. El predicado esCamino
\% \ siempre \ va \ a \ detectar: \ hay Transicion (A, s1, s2) \ , \ luego \ hay Transicion (A, s2, sn) \ \dots \ hay Transicion (sn, s1)
\% y luego va a volver a detector hay Transicion (A, s1, s2). Es por esto que se cuelga.
\% \ Ejemplo \ de \ automata \ que \ se \ cuelga \ usando \ es Camino: \ ejemplo (4,A) \, , \ es Camino (A,\ s1 \, ,\ s3 \, ,\ C) \, .
% En cambio, cuando el automata A no tiene ciclos, no se cuelga, y el predicado ser a reversible con
% respecto a Camino en ese caso
\% \ 5) \ caminoDeLongitud(+Automata\,,\ +N,\ -Camino\,,\ -Etiquetas\,,\ ?S1\,,\ ?S2) \\ caminoDeLongitud(A,\ 1\,,\ [S2]\,,\ []\,,\ S2\,,\ S2):-\ estados(A,E)\,,\ member(S2\,,E)\,.
caminoDeLongitud (A, N, C, Etiquetas, S1, S2):- N>1, estados (A,E), member (S1,E), transiciones De (A,T),
                                                            Transicion = (S1, Etiqueta, S3), member (Transicion, T),
                                                            Nmenos1 is N-1, caminoDeLongitud (A, Nmenos1, C1, E1, S3, S2)
                                                           append([S1],C1,C), append([Etiqueta],E1,Etiquetas).
{\it \%Crea\ una\ transicion\ a\ partir\ de\ un\ nodo\ inicial.\ Luego,\ la\ concatena\ a\ una\ lista\ de\ longitud\ N-1}
Munificando al primer nodo de dicha lista, con el nodo destino de la transicion.
\% 6) alcanzable(+Automata, +Estado)
alcanzable(A,E) := inicialDe(A,I), estados(A,K), length(K,L), between(1,L,N),
                         caminoDeLongitud (A, N, -, -, I, E), !.
Ala idea es que a partir del estado inicial se verifique si existe un camino a E de longitud N, con
\% 1<=N< cantidadDeEstados
\% 7) automata Valido (+Automata)
automataValido\left(A\right) := estadosNoFinalesSonSalientes\left(A\right), \ todosAlcanzables\left(A\right), \ hayEstadoFinal\left(A\right),
```

 $no Hay Estados Finales Repetidos\left(A\right), \ no Hay Transiciones Repetidas\left(A\right).$

%estadosNoFinalesSonSalientes(+A)estadosNoFinalesSonSalientes(A) := estados(A,E), finalesDe(A,F), subtract(E,F,EstadosNoFinales),for all (member (X, Estados No Finales), camino De Longitud (A, 2, _, _, X, _)), ! Werifica que exista al menos un camino desde cada estado, a menos que el mismo sea uno final % todosAlcanzables(+A)todos Alcanzables (A): - estados (A, E), inicial De (A, I), subtract (E, [I], M), for all (member (X, M), alcanzable (A,X)). Werifica que todos los estados sean alcanzables desde el inicial, menos el inicial. % AngEstadoFinal(+A)hayEstadoFinal(A) := finalesDe(A,F), not(F = []).Dados los estados finales de un aut mata, se fija que la lista no sea vac a. % To Hay Estados Finales Repetidos (+A)noHayEstadosFinalesRepetidos(A) :- finalesDe(A,F), borrarDuplicados(F,X), X = F. Mompara la lista de estados finales con ella misma sin sus repetidos. % borrarDuplicados(+L, -T): borrarDuplicados([],[]). $\operatorname{borrarDuplicados}\left(\left[X\middle|Xs\right],\ F\right):=\operatorname{member}(X,\ Xs),\ \operatorname{borrarDuplicados}\left(Xs,\ F\right).$ $borrar Duplicados\left(\left[X\middle|Xs\right],\ \left[X\middle|F\right]\right)\ :-\ \textbf{not}(member(X,\ Xs))\,,\ borrar Duplicados\left(Xs,\ F\right).$ Ælimina los duplicados de cualquier lista. % To Hay Transiciones Repetidas(+A)noHayTransicionesRepetidas(A) :- transicionesDe(A,T), borrarDuplicados(T,X), X = T. ${\rm \it MCompara}$ la lista de transiciones con ella misma sin repetidos. %—NOTA: De ac en adelante se asume que los aut matas son v lidos. % 8) hayCiclo(+Automata)hayCiclo(A): - estados(A,E), length(E,L), member(X,E), R is L+1, between(2,R,N), caminoDeLongitud (A, N, -, -, X, X), !. Ala idea es que a partir de cada estado de A se fije si existe un camino de un estado a s $\% mismo\ de\ longitud\ N,\ con\ 1< N< cantidad De Estados+1$ $\% 9) \ reconoce(+Automata, ?Palabra)$ reconoce (A, P) :- nonvar(P), length (P, Len), CantEstados is Len+1, inicialDe (A, Init), finales De (A, Finales), camino De Longitud (A, Cant Estados, _, P, Init, Fin), member (Fin, Finales). $reconoce\left(A,\ P\right)\ :-\ \boldsymbol{var}(P)\,,\ \boldsymbol{not}\left(\,hayCiclo\left(A\right)\right)\,,\ estados\left(A,Estados\,\right),\ \boldsymbol{length}\left(\,Estados\,,Len\,\right)\,,$ between (1, Len, N), inicial De (A, Init), finales De (A, Finales), $caminoDeLongitud(A,\ N,\ _,\ P,\ Init\ ,\ Fin)\ ,\ member(Fin\ ,\ Finales\).$ $reconoce(A,\ P)\ :-\ \mathbf{var}(P)\ ,\ hayCiclo(A)\ ,\ desde(1\ ,\! N)\ ,\ inicialDe\ (A,\ Init\)\ ,\ finalesDe\ (A,\ Finales\)\ ,$ caminoDeLongitud(A, N, _, P, Init, Fin), member(Fin, Finales). % Aca se utiliza la tecnica de Generate & Test. % Se separan en 2 casos: % 1) P esta instanciada o contiene variables libres: En este caso chequeo si P es una de las posibles listas de Etiquetas de longitud |P|+1que me genera el automata %2) P no esta instanciada: Aca es necesario volver a separar en 2 casos. % A) El automata tiene ciclos: % En este caso genero todas las palabras (listas de Etiquetas) que reconoce el automata. % Por cada numero natural N, genero las lista de etiquetas de longitud N y chequeo si es % una palabra valida % B) El automata no tiene ciclos: % Es analogo al caso A), con la diferencia que se busca con N desde 1 hasta la cantidad de estados % del automata (Esto es porque la longitud maxima posible de estados de una palabra reconocida por

Æval a todas los predicados presentados con A.

un automata sin ciclos, es justamente la cantidad de estados). Si se buscase para todo numero

```
natural N, entonces este predicado se colgaria una vez que ya detecto todas las palabras que se
%
        reconocen.
% 10) %PalabraM sCorta(+Automata, ?Palabra)
 palabraMasCorta(A,\ P) :- \ minimaLongitudAceptada(A,Len)\,, \ inicialDe(A,Init)\,, \ finalesDe(A,Finales)\,, \\ caminoDeLongitud(A,\ Len\,,\ \_,\ P,\ Init\ ,\ Fin)\,, \ member(Fin\,,Finales)\,. 
     Chequeo cual es la minima longitud de palabra que acepta el automata (con el predicado anterior),
     y chequeo cuales son las listas de etiquetas P que son reconocidas con esa longitud.
%minimaLongitudAceptada(+A,-L)
 minimaLongitudAceptada(A, N) :- inicialDe(A, Init), \ finalesDe(A, Finales), \ desde(1,N), \\
                                         caminoDeLongitud(A, N, _, _, Init, Fin), member(Fin, Finales), !.
% Como aca ya puedo suponer que el automata es valido, entonces se que al menos reconoce 1 palabra.
% Es por esto que este predicado no se va a colgar (si se cumple esa precondicion)
\% Se hace una busqueda, empezando con N=1 (y aumentando de a 1) hasta encontrar un camino de
\% longitud N, y que la palabra que genera sea reconocida por el automata.
% Una vez encontrada esta palabra, se corta el arbol de busqueda
%
%----- Tests -----
%
% Algunos tests de ejemplo. Deben agregar los suyos.
test(1) := forall(ejemplo(A), A), automataValido(A)).
test(2) := not((ejemploMalo(_{-}, A), automataValido(A))).
test(3) := ejemplo(10, A), reconoce(A, [p, X, r, X, d, i, \_, m, X, s]).
test(4) := ejemplo(9, A), reconoce(A, [a, b, a, b, a, b, a, b]).
test(5) := ejemplo(7, A), reconoce(A, [a, a, a, b, b]).
test(6) := ejemplo(7, A), not(reconoce(A, [b])).
test(7) := ejemplo(2, A), \quad findall(P, palabraMasCorta(A, P), [[]]).
test\left(8\right)\;:-\;ejemplo\left(4\,,\;A\right),\quad \textbf{findall}\left(P,\;palabraMasCorta\left(A,\;P\right),\;Lista\right),\;\;\textbf{length}\left(Lista\;,\;\;2\right),
               sort (Lista, [[a], [b]]).
test (9) :- ejemplo (5, A), findall (P, palabraMasCorta (A, P), Lista), length (Lista, 2),
               sort (Lista, [[b], [c]]).
test(10) := ejemplo(6, A), findall(P, palabraMasCorta(A, P), [[b, a]]).
test(11) := ejemplo(7, A), findall(P, palabraMasCorta(A, P), [[a, b]]).
test (12) :- ejemplo (8, A), findall (P, palabraMasCorta (A, P), Lista), length (Lista, 2),
               sort \, (\, Lista \,\, , \,\, \left[\, \left[\, a \,, \quad a \,, \quad b \,, \quad f \,\right] \,, \,\, \left[\, a \,, \quad b \,, \quad b \,, \quad f \,\right] \,\right] \,) \,.
test\left(15\right)\;:=\;\boldsymbol{not}\left(\left(\operatorname{member}(X,\;\left[1\;,\;3\;,\;10\right]\right)\;,\;\;\operatorname{ejemplo}\left(X,\;A\right)\;,\;\;\operatorname{hayCiclo}\left(A\right)\right)\right).
test(16) :- ejemplo(5,A), not(alcanzable(A, s5)).
test(17) := ejemplo(5,A), alcanzable(A,s3).
test(18) :- ejemploMalo(3,A), not(alcanzable(A, s2)).
test(19) := ejemploMalo(3,A), not(hayCiclo(A)).
\begin{array}{lll} test\left(20\right) \; :- \; & ejemploMalo\left(5\,,A\right), \; \; \boldsymbol{not}\left(\operatorname{hayCiclo}\left(A\right)\right). \\ test\left(21\right) \; :- \; & ejemploMalo\left(2\,,A\right), \; \; \boldsymbol{not}\left(\operatorname{alcanzable}\left(A,\operatorname{sf}\right)\right). \end{array}
test(22) := ejemploMalo(5,A), estados(A,[s1,s2,s3]).
test\left(23\right)\;:-\;ejemploMalo\left(5\,,\!A\right),\;estados\left(A,\left[\,s1\,,s3\,,s2\,,s3\,\right]\right).
test \, (24) \; :- \; ejemplo Malo \, (5\,,\!A) \, , \; estados \, (A,E) \, , \; E \, = \, [\, s1 \, , s2 \, , s3 \, ] \, .
test(25) := ejemploMalo(7,A), estados(A,[s1,s2,s3]).
test(26) := ejemploAgregado(12,A), estados(A,[s1,s2,s3]).
test(27) := ejemploAgregado(13,A), estados(A,[s1]).
test(28) := ejemplo(5,A), esCamino(A, s1, s3, [s1, s2, s3]).
test(29) := ejemplo(5,A), not(esCamino(A, s3, s1, [s1, s2, s3])).
test(30) := ejemplo(5,A), not(esCamino(A, s3, s1, [s1, s2, s3])).
test(31) := ejemplo(5,A), not(esCamino(A,s1,s5,[s1,s2,s3])).
test \, (32) \; :- \; ejemplo \, (5\,,A) \, , \; esCamino \, (A,S1\,,S3\,,[\,s1\,,s2\,,s3\,]) \, , \; S1 = \!\!s1 \, , \; S3 = \!\!s3 \, .
test(33) :- ejemplo(5,A), esCamino(A,s1,S3,[s1,s2,s3]), S3=s3.
test(34) := ejemplo(7,A), caminoDeLongitud(A,1,C,E,S1,S2), member(C,[[s1],[s2],[s3]]),
               E=[], S1=S2, member(S1, [s1, s2, s3])
test\left(35\right)\;:=\;ejemplo\left(7\,,A\right),\;\;caminoDeLongitud\left(A,2\,,C,E,s1\,,s3\right),\;\;C=\left[s1\,,s3\right],\;\;E=\left[a\right].
```

```
\label{eq:test} \begin{array}{lll} \text{test} (36) := & \text{ejemplo}(7,\,A), & \textbf{not}(\text{caminoDeLongitud}(A,\,2,\,..,\,..,\,s1)). \\ \text{test} (37) := & \text{ejemploAgregado}(14,A), & \text{caminoDeLongitud}(A,16,C,E,s1,s16), \\ & & \text{C=}[\text{s1},\text{s2},\text{s3},\text{s4},\text{s5},\text{s6},\text{s7},\text{s8},\text{s9},\text{s10},\text{s11},\text{s12},\text{s13},\text{s14},\text{s15},\text{s16}], \\ & & \text{E=}[\text{e},\text{l},\text{/},\text{t},\text{p},\text{/},\text{a},\text{n},\text{d},\text{a},\text{/},\text{b},\text{i},\text{e},\text{n}]. \\ \text{test} (38) := & \text{ejemplo}(5,A), & \text{esDeterministico}(A). \\ \text{test} (39) := & \text{ejemplo}(4,A), & \textbf{not}(\text{esDeterministico}(A)). \\ \text{test} (40) := & \text{ejemplo}(7,A), & \text{palabraMasCorta}(A,[\text{a},\text{b}]). \\ \text{test} (41) := & \text{ejemplo}(4,A), & \textbf{findall}(L, & \text{palabraMasCorta}(A,L), & \text{Lista}), & \textbf{length}(\text{Lista}, & 2), \\ & & & \text{sort}(\text{Lista}, & [[\text{a}], & [\text{b}]]). \\ \text{tests} := & \text{forall}(\text{between}(1, & 41, & N), & \text{test}(N)). & \textit{MMPORTANTE: Actualizar la cantidad total} \\ & \textit{Me tests para contemplar los que agreguen ustedes}. \end{array}
```