## 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.
 MPredicados 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.
\% stadosSinRepetidos(+Automata, -Estado)
\operatorname{estadosSinRepetidos}(A,E): - \operatorname{inicialDe}(A,I), \operatorname{finalesDe}(A,F), \operatorname{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)
hay Transicion\left(A,I\,,F\right):-\ transiciones De\left(A,T\right),\ Transicion\ =\ \left(I\,,_{-}\,,F\right),\ member(\,Transicion\,,T\,)\,.
Wiene exito si existe una transicion entre el EstadoInicial y el EstadoFinal
\%sCamino(+Automata, ?EstadoInicial, ?EstadoFinal, +Camino)
\operatorname{esCamino}(A, X, X, [X]): - \operatorname{estados}(A, E), \operatorname{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. Ejemplo: ejemplo(4,A), esCamino(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), \ transicionesDe(A,T), \\ \end{cases}
                                                            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).
{\mathscr R}rea 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\left(A,N,{}_{-}\,,{}_{-}\,,I\;,E\right),~!.
Ala idea es que a partir del estado inicial se verifique si existe un camino a E de longitud N, con
\% <= N < cantidadDeEstados
\% 7) automata Valido (+Automata)
automataValido(A): - estadosNoFinalesSonSalientes(A), todosAlcanzables(A), hayEstadoFinal(A),
                            noHayEstadosFinalesRepetidos(A), noHayTransicionesRepetidas(A).
Æval a todas los predicados presentados con A.
```

3

% stados No Finales Son Salientes (+A)

```
\operatorname{estadosNoFinalesSonSalientes}(A) := \operatorname{estados}(A, E), \operatorname{finalesDe}(A, F), \operatorname{subtract}(E, F, \operatorname{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
% dosAlcanzables(+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.
% hay Estado Final(+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.
Hompara la lista de estados finales con ella misma sin sus repetidos.
\% borrarDuplicados(+L, -T):
borrarDuplicados ([],[]).
borrar Duplicados\left(\left[X\middle|Xs\right],\ F\right)\ :-\ member(X,\ Xs)\,,\ borrar Duplicados\left(Xs,\ F\right).
borrar Duplicados\left(\left[X\middle|Xs\right],\;\left[X\middle|F\right]\right)\;:=\; \textbf{not}\left(member(X,\;Xs)\right),\;borrar Duplicados\left(Xs,\;F\right).
Ælimina los duplicados de cualquier lista.
% noHayTransicionesRepetidas(+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\left(A\right) := stados\left(A,E\right), \ \textbf{length}\left(E,L\right), \ member\left(X,E\right), \ R \ \textbf{is} \ L+1, \ between\left(2\,,R,N\right),
                   caminoDeLongitud\left(A,N,{\,{}_{\scriptscriptstyle{-}}}\,,\,{\,{}_{\scriptscriptstyle{-}}}\,,\,X,\,X\right),~!\,.
Aa 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 (A, P) :- var(P), not(hayCiclo(A)), estados (A, Estados), length (Estados, Len),
                     between\left(\,1\,,Len\,,N\right)\,,\ inicialD\,e\left(A,\,I\,n\,i\,t\,\right)\,,\ finales\,D\,e\left(A,\,F\,inales\,\right)\,,
                     camino De Longitud (A,\ N,\ \_,\ P,\ Init\ ,\ Fin)\,,\ member (Fin\,,\ Finales\,)\,.
reconoce\left(A,\ P\right)\ :-\ \mathbf{var}\left(P\right),\ hayCiclo\left(A\right),\ desde\left(1,N\right),\ inicialDe\left(A,Init\right),\ finalesDe\left(A,Finales\right),
                     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|+1
    que me genera el automata
\% 2) P no esta instanciada:
   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
% 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), !.
{\it\% 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), 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]).
\operatorname{test}(4) := \operatorname{ejemplo}(9, A), \operatorname{reconoce}(A, [a, b, a, b, a, b, a, b]).
test\left(5\right)\;:-\;ejemplo\left(7\;,\;A\right),\;reconoce\left(A,\;\left[\,a\;,\quad a\;,\quad b\;,\quad b\,\right]\,\right).
test(6) := ejemplo(7, A), not(reconoce(A, [b])).
test\left(7\right)\;:-\;ejemplo\left(2\,,\;A\right),\quad \textbf{findall}\left(P,\;palabraMasCorta\left(A,\;P\right),\;\left[\left[\;\right]\right]\right).
test(8) := ejemplo(4, A), \quad findall(P, palabraMasCorta(A, P), Lista), length(Lista, 2),
                 sort (Lista, [[a], [b]]).
test (9) :- ejemplo (5, A), findall (P, palabraMasCorta (A, P), Lista), length (Lista, 2),
                 sort\left(\,Lista\,\,,\  \, \left[\,\left[\,b\,\right]\,,\  \, \left[\,c\,\right]\,\right]\,\right).
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, [[a, a, b, f], [a, b, b, f]]).

test (13) :- ejemplo (10, A), findall (P, palabraMasCorta (A, P), [[p, r, o, 1, o, g]]).

test (14) :- forall (member (X, [2, 4, 5, 6, 7, 8, 9]), (ejemplo (X, A), hayCiclo (A))).
test\left(15\right)\;:=\;\boldsymbol{not}\left(\left(\operatorname{member}\left(X,\;\left[1\;,\;3\;,\;10\right]\right)\;,\;\;ejemplo\left(X,\;A\right)\;,\;\;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)).
test(20) := ejemploMalo(5,A), not(hayCiclo(A)).
test(21) := ejemploMalo(2,A), not(alcanzable(A, sf)).
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\left(24\right)\ :-\ ejemploMalo\left(5\,,\!A\right),\ estados\left(A,E\right),\ E\ =\ \left[\,s1\,,s2\,,s3\,\right].
test(25) := ejemploMalo(7,A), estados(A,[s1,s2,s3]).
test\left(26\right)\ :-\ ejemploAgregado\left(12\,,\!A\right),\ estados\left(A,\left[\,s1\,,s2\,,s3\,\right]\right).
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\left(34\right):=\ ejemplo\left(7,A\right),\ caminoDeLongitud\left(A,1,C,E,S1,S2\right),\ member\left(C,\left[\left[s1\right],\left[s2\right],\left[s3\right]\right]\right),
                 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].
test(36) := ejemplo(7, A), not(caminoDeLongitud(A, 2, ., ., ., s1)).
test(37):=ejemploAgregado(14,A), caminoDeLongitud(A,16,C,E,s1,s16),
                 C=[s1, s2, s3, s4, s5, s6, s7, s8, s9, s10, s11, s12, s13, s14, s15, s16],
                 E=[e, l, /, t, p, /, a, n, d, a, /, b, i, e, n].
test(38) := ejemplo(5,A), esDeterministico(A).
test(39) := ejemplo(4,A), not(esDeterministico(A)).
test(40) := ejemplo(7,A), palabraMasCorta(A,[a,b]).
test (41) :- ejemplo (4, A), findall (L, palabraMasCorta (A, L), Lista), length (Lista, 2),
                 sort (Lista, [[a], [b]]).
tests :- \ for all \left( \ between \left( 1 \,, \ 41 \,, \ N \right) \,, \ test \left( N \right) \right) . \ \ \textit{MMPORTANTE:} \ \ \textit{Actualizar} \ \ la \ \ \textit{cantidad} \ \ total
```

Me tests para contemplar los que agreguen ustedes.