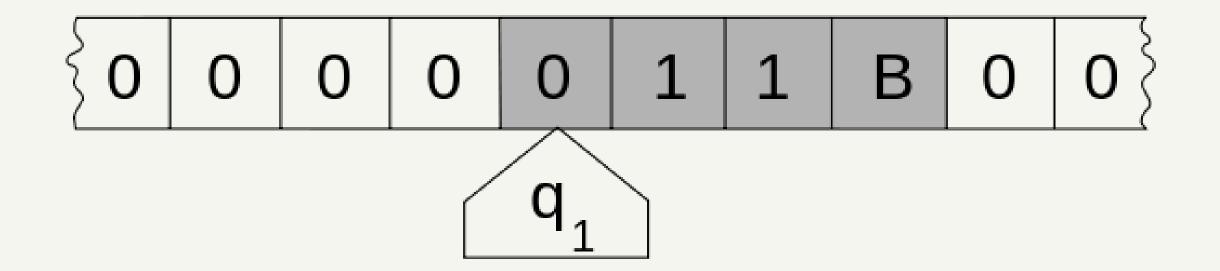
MÁQUINAS DETURING



input | rule | output

¿QUÉ ES UNA MÁQUINA DE TURING?

- Mecanismo de cómputo
- Input Procesamiento Respuesta

DEFINICIÓN INFORMAL



- Modelo matemático teórico que define una máquina que opera sobre una cinta infinita en base a un set de instrucciones.
- En cada paso, el cabezal lee un símbolo sobre la cinta (input).
- Según el estado actual de la máquina y el símbolo que se lee, se determinará si se mantiene o reemplaza el símbolo, la dirección en la que se moverá el cabezal y el nuevo estado de la máquina.

ESTRUCTURA DE LAS INSTRUCCIONES

(TRANSICIONES)

EstadoActual, SímboloQueSeLee EstadoSiguiente, NuevoSimbolo, Dirección

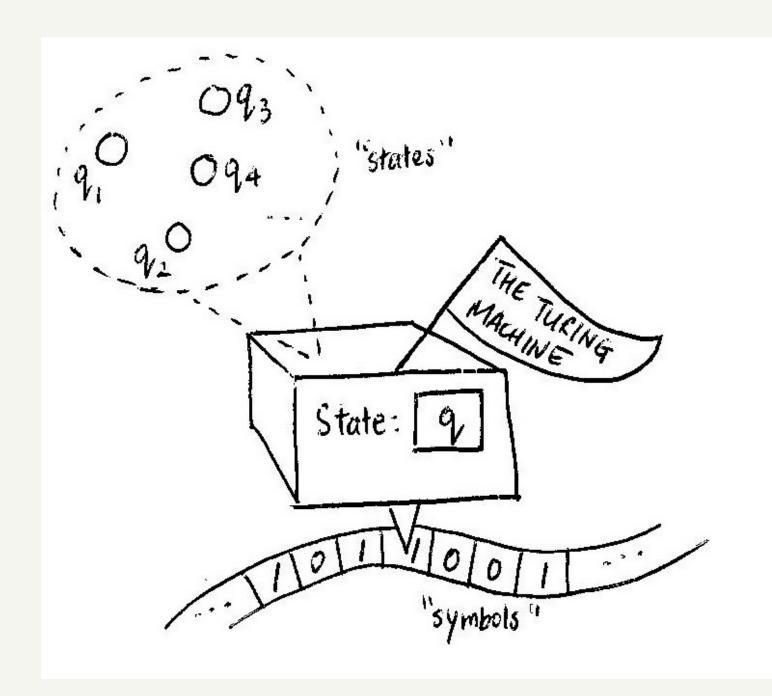
- Si no hay una instrucción definida para el par símbolo estado, la máquina se detendrá.
- Si el estado en el que se detiene la máquina es un estado de aceptación, retornará TRUE.
- En otro caso, retornará FALSE.

DEFINICIÓN FORMAL



Una máquina de Turing es una tupla $M = (Q, \Gamma, qo, \delta, F)$ Donde:

- Q es un conjunto de estados.
- Γ es el alfabeto de la máquina.
- $\Sigma \subseteq \Gamma$ es el alfabeto de entrada.
- $q_0 \in Q$ es el estado inicial.
- \bullet δ es una función de transición
- $F \subseteq Q$ es un conjunto de estados finales.



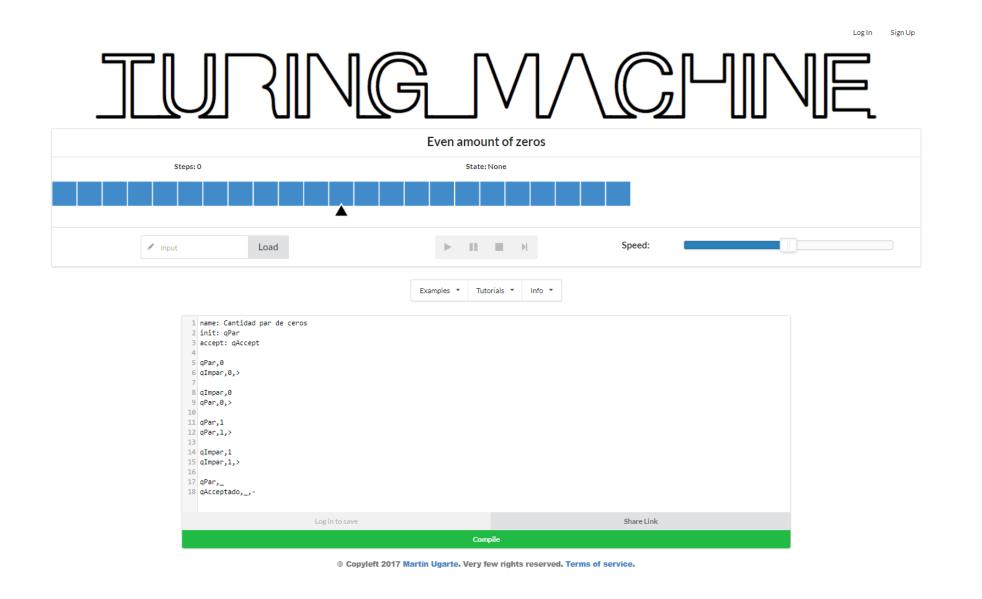
IMPORTANCIA

- Al ser sencillas, el análisis de sus propiedades abstractas ha contribuido fuertemente en las ciencias de la computación.
- El concepto de Máquinas de Turing fue fundamental en la categorización de los problemas computacionales en P y NP.
- Las Máquinas de Turing Universales definen los sistemas Turing completos y son la base de la Teoría de la computabilidad.
- Tesis de Church Turing: "Todo algoritmo es una Máquina de Turing"

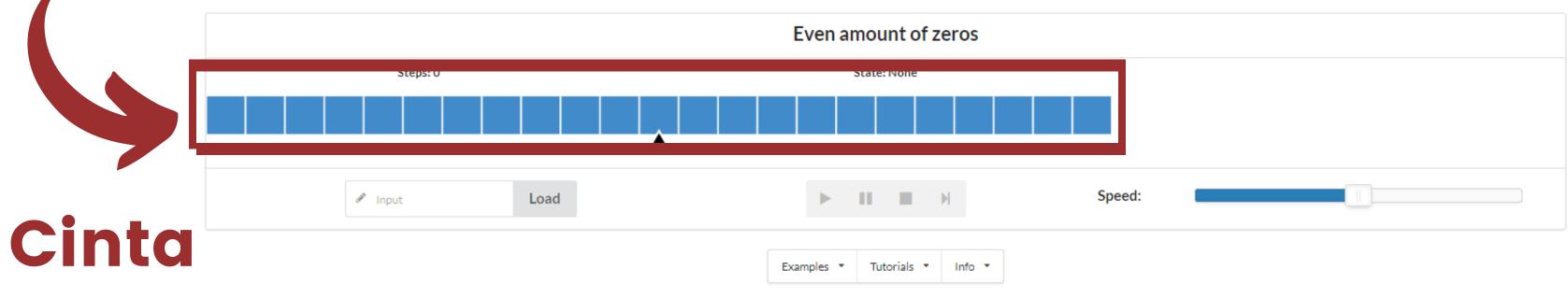


HTTPS://TURINGMACHINESIMULATOR.COM

TURING MACHINE SIMULATOR

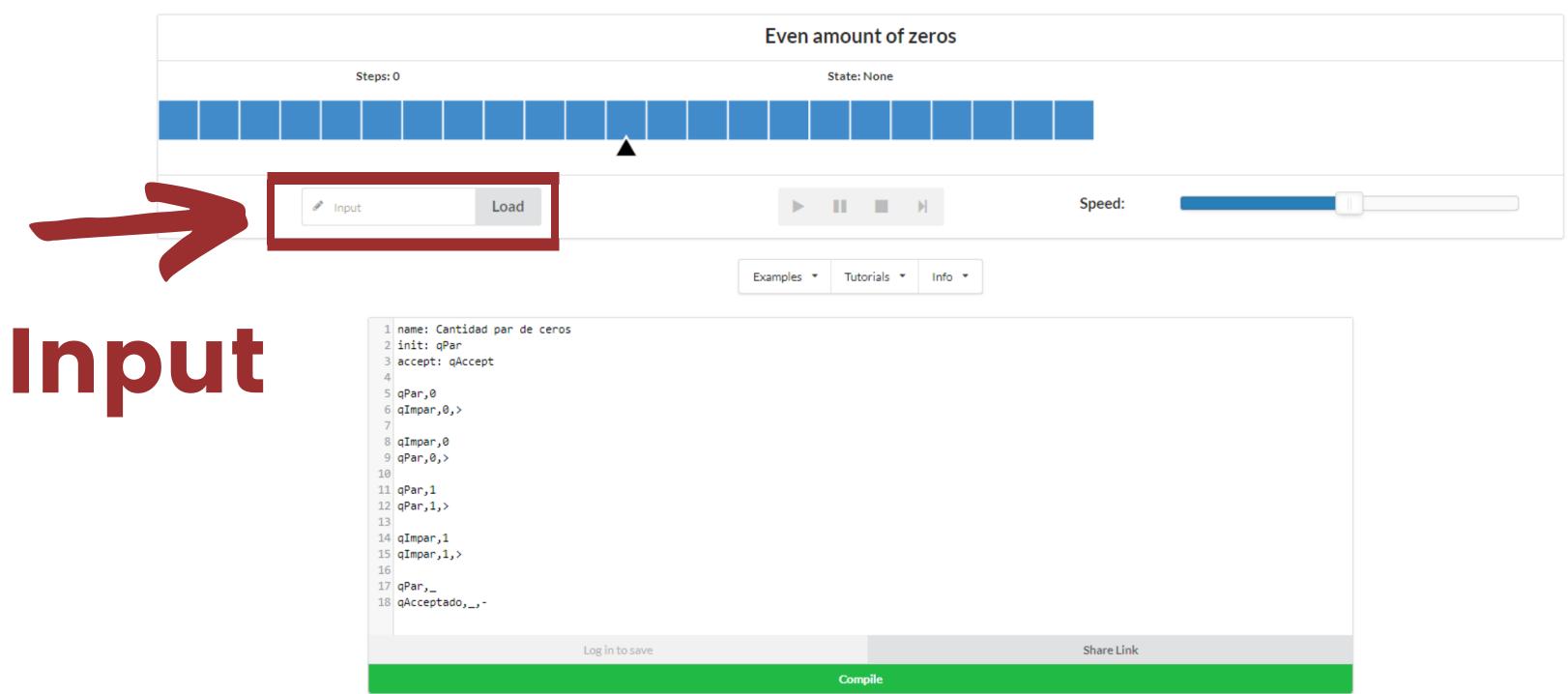


- Permite usar más de una cinta.
- No es necesario definir el alfabeto de la máquina.
- El símbolo blanco es "_"
- No permite usar wildcards, se debe definir una función de transición para cada símbolo.
- Permite varios estados finales.



1 name: Cantidad par de ceros 2 init: qPar 3 accept: qAccept 5 qPar,0 6 qImpar,0,> 8 qImpar,0 9 qPar,0,> 11 qPar,1 12 qPar,1,> 13 14 qImpar,1 15 qImpar,1,> 16 17 qPar,_ 18 qAcceptado,_,-Log in to save Share Link Compile

[©] Copyleft 2017 Martin Ugarte. Very few rights reserved. Terms of service.



ING MACHIN

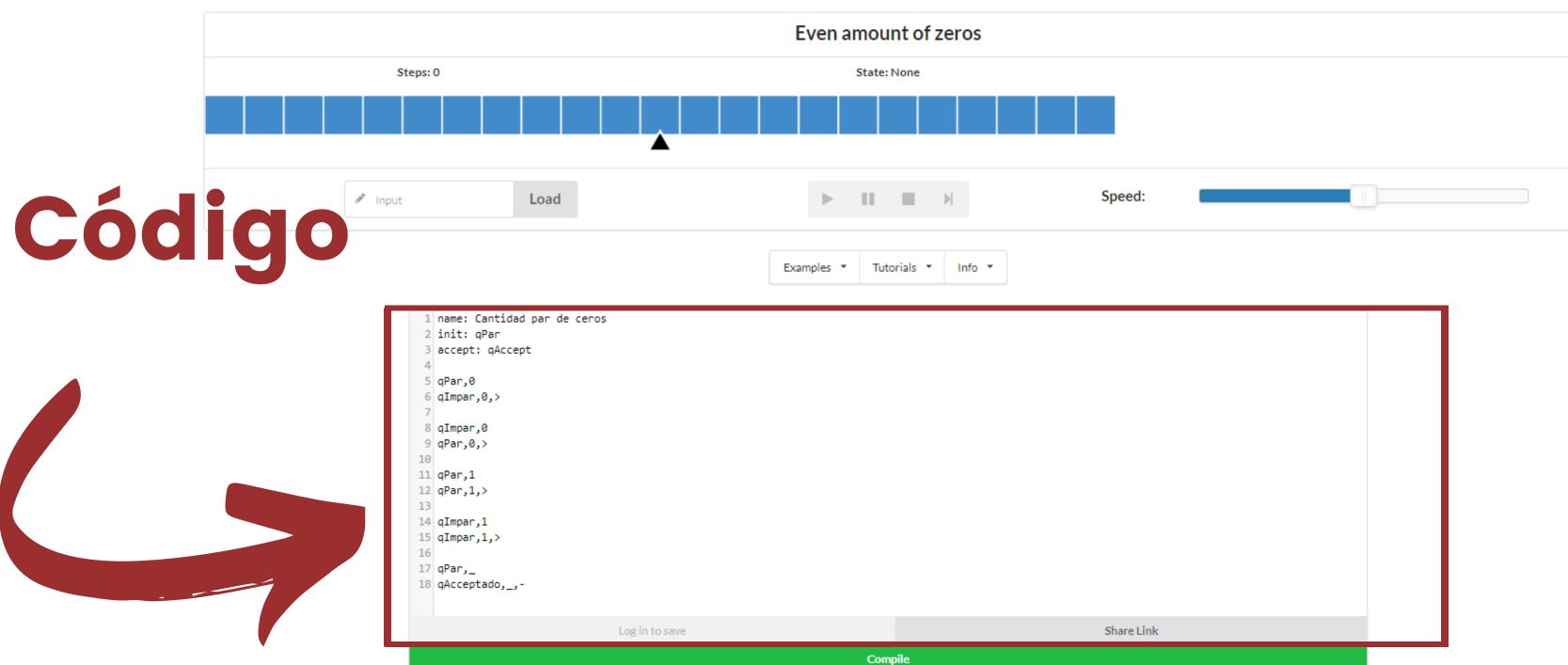


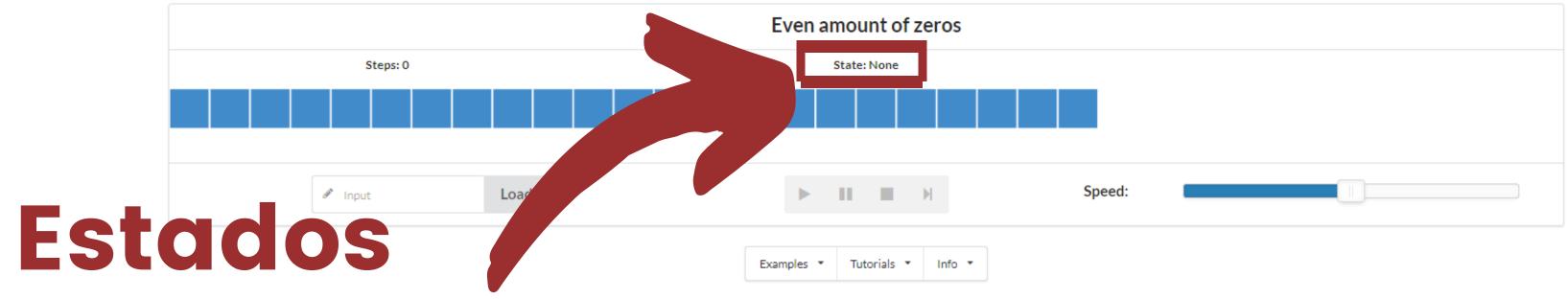
Examples Tutorials T

Cabezal

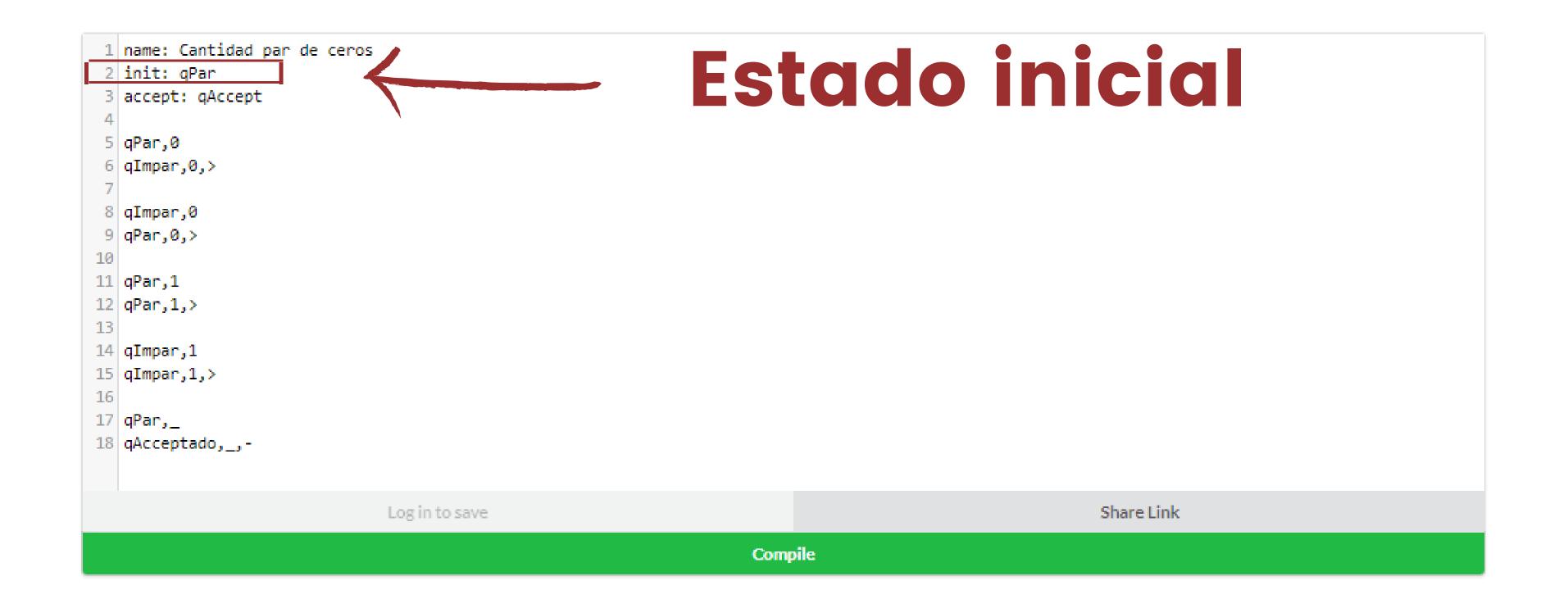
1	name: Cantidad par de ceros
2	init: qPar
3	accept: qAccept
4	
	qPar,0
6	qImpar,0,>
7	
	qImpar,0
	qPar,0,>
10	
	qPar,1
	qPar,1,>
13	
	qImpar,1
16	qImpar,1,>
	qPar,_
	qAcceptado,_,-
	4.556.55
	Log in to save Share Link
	Compile

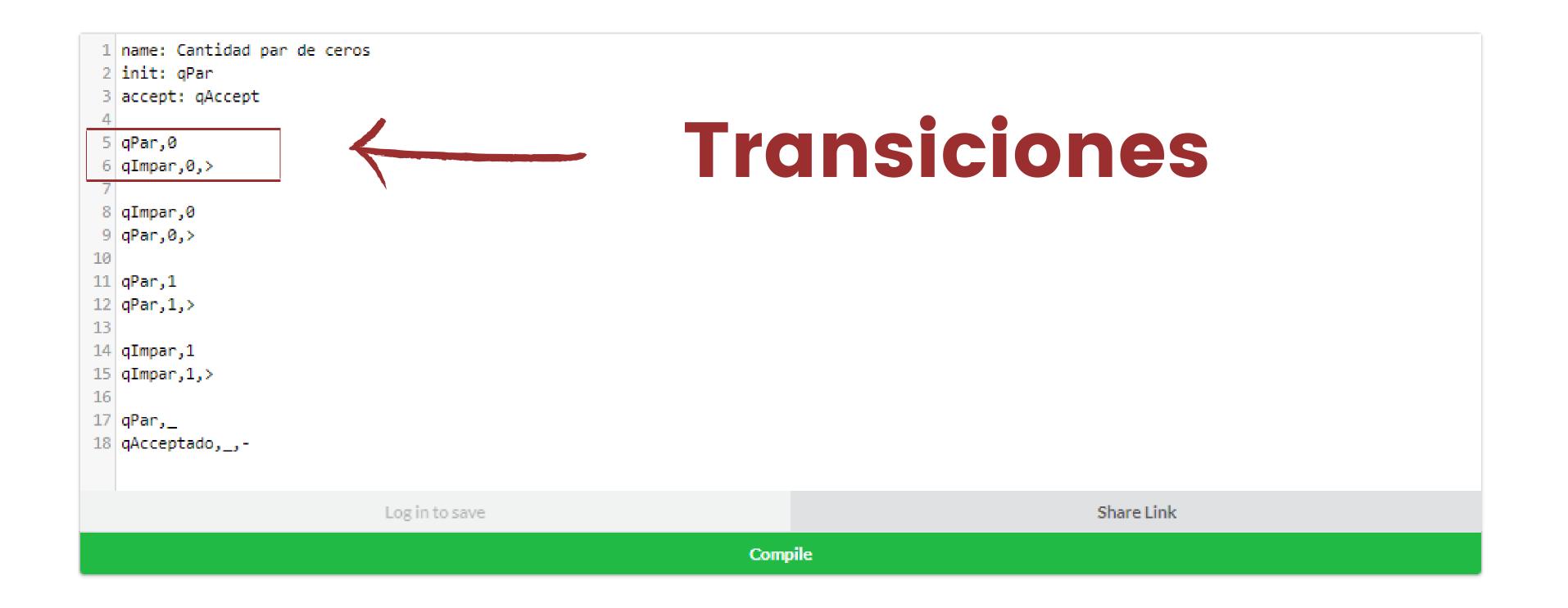
IUNGIV.CHNE

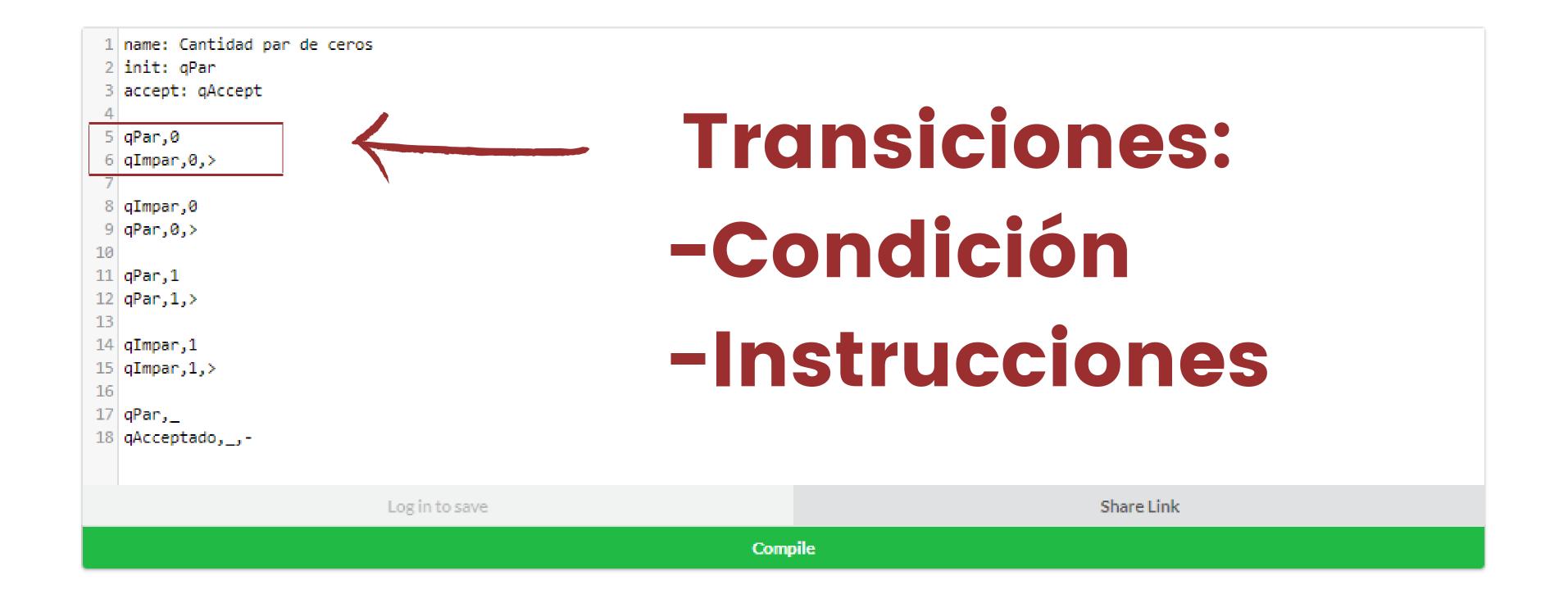


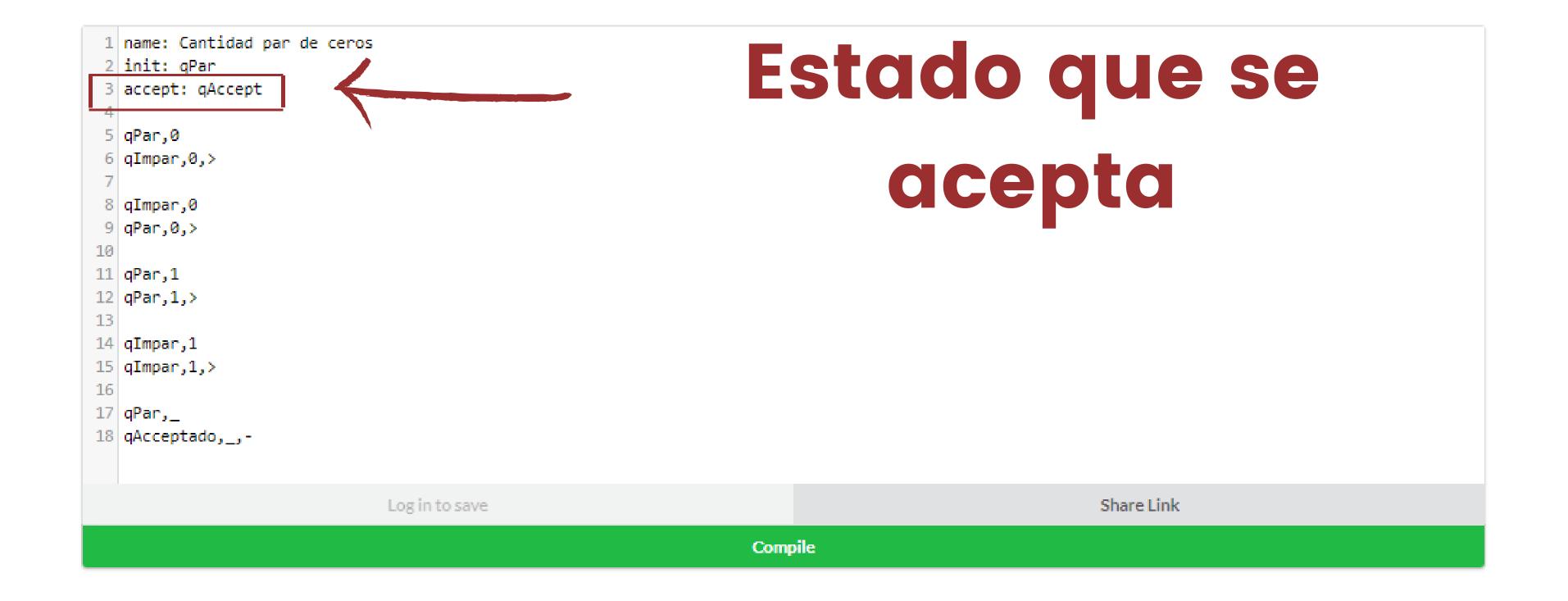


1	name: Cantidad par de ceros		
2	init: qPar		
3	accept: qAccept		
4			
5	qPar,0		
6	qImpar,0,>		
7			
8	qImpar,0		
9	qPar,0,>		
10			
11	qPar,1		
12	qPar,1,>		
13			
	qImpar,1		
	qImpar,1,>		
16			
	qPar,_		
18	qAcceptado,_,-		
	Log in to save Share Link		
	Compile		









PROCESAMIENTO DEL INPUT DEPENDE DE:

- Estado inicial
- Set de transiciones
- Estados aceptados

EJEMPLO: