Przykład jednoznacznej gramatyki, dla której nie potrafimy skonstruować jednoznacznej tablicy parsingu:

S → A | B | ε
A → aAb | ab
B → aBbb | abb

Gramatyka rozszerzona:
(1)S' → S
(2)S → A
(3)S → B
(4)S → ε
(5)A → aAb
(6)A → ab
(7)B → aBbb
(8)B → abb

Parser LR(1)

I_0 = {
[S' → **.**S, $],
[S → **.**A, $],
[S → **.**B, $],
[S → **.**, $],
[A → **.**aAb, $],
[A → **.**ab, $],
[B → **.**aBbb, $],
[B → **.**abb, $]}
I_1 = GOTO(I_0, S) = {
[S' → S**.**, $]}
I_2 = GOTO(I_0, A) = {
[S → A**.**, $]}
I_3 = GOTO(I_0, B) = {
[S → B**.**, $]}
I_4 = GOTO(I_0, a) = {
[A → a**.**Ab, $],
[A → a**.**b, $],
[B → a**.**Bbb, $],
[B → a**.**bb, $],
[A → **.**aAb, b],
[A → **.**ab, b],
[B → **.**aBbb, b],
[B → **.**abb, b]}
GOTO(I_0, b) = ∅

GOTO(I_1, S) = ∅

GOTO(I_1, A) = ∅
GOTO(I_1, B) = ∅
GOTO(I_1, a) = ∅
GOTO(I_1, b) = ∅
GOTO(I_2, S) = ∅
GOTO(I_2, A) = ∅
GOTO(I_2, B) = ∅
GOTO(I_2, a) = ∅
GOTO(I_2, b) = ∅
GOTO(I_3, S) = ∅
GOTO(I_3, A) = ∅
GOTO(I_3, B) = ∅
GOTO(I_3, a) = ∅
GOTO(I_3, b) = ∅

GOTO(I_4, S) = ∅
I_5 = GOTO(I_4, A) = {
[A → aA**.**b, $]}
I_6 = GOTO(I_4, B) = {
[B → aB**.**bb, $]}
I_7 = GOTO(I_4, a) = {
[A → a**.**Ab, b],
[A → a**.**b, b],
[B → a**.**Bbb, b],
[B → a**.**bb, b],
[A → **.**aAb, b],
[A → **.**ab, b],
[B → **.**aBbb, b],
[B → **.**abb, b]}
I_8 = GOTO(I_4, b) = {
[A → ab**.**, $],
[B → ab**.**b, $]}

GOTO(I_5, S) = ∅
GOTO(I_5, A) = ∅
GOTO(I_5, B) = ∅
GOTO(I_5, a) = ∅
I_9 = GOTO(I_5, b) = {
[A → aAb**.**, $]}
GOTO(I_6, S) = ∅
GOTO(I_6, A) = ∅
GOTO(I_6, B) = ∅
GOTO(I_6, a) = ∅
I_{10} = GOTO(I_6, b) = {
[B → aBb**.**b, $]}
GOTO(I_7, S) = ∅

I_{11} = GOTO(I_7, A) = {
[A → aA**.**b, b]}
I_{12} = GOTO(I_7, B) = {
[B → aB**.**bb, b]}

GOTO(I_7, a) = {
[A → a**.**Ab, b],
[A → a**.**b, b],
[B → a**.**Bbb, b],
[B → a**.**bb, b],
[A → **.**aAb, b],
[A → **.**ab, b],
[B → **.**aBbb, b],
[B → **.**abb, b]} = I_8
I_{13} = GOTO(I_7, b) = {
[A → ab**.**, b],
[B → ab**.**b, b]} – zbiór nie jest zgodny
GOTO(I_8, S) = ∅
GOTO(I_8, A) = ∅
GOTO(I_8, B) = ∅
GOTO(I_8, a) = ∅
I_{14} = GOTO(I_8, b) = {
[B → abb**.**, $]}

GOTO(I_9, S) = ∅
GOTO(I_9, A) = ∅
GOTO(I_9, B) = ∅
GOTO(I_9, a) = ∅
GOTO(I_9, b) = ∅
GOTO(I_{10}, S) = ∅
GOTO(I_{10}, A) = ∅
GOTO(I_{10}, B) = ∅
GOTO(I_{10}, a) = ∅
I_{15} = GOTO(I_{10}, b) = {
[B → aBbb**.**, $]}
GOTO(I_{11}, S) = ∅
GOTO(I_{11}, A) = ∅
GOTO(I_{11}, B) = ∅
GOTO(I_{11}, a) = ∅
I_{16} = GOTO(I_{11}, b) = {
[A → aAb**.**, b]}
GOTO(I_{12}, S) = ∅
GOTO(I_{12}, A) = ∅
GOTO(I_{12}, B) = ∅
GOTO(I_{12}, a) = ∅
I_{17} = GOTO(I_{12}, b) = {
[B → aBb**.**b, b]}

GOTO(I_{13}, S) = ∅
GOTO(I_{13}, A) = ∅
GOTO(I_{13}, B) = ∅
GOTO(I_{13}, a) = ∅

I_{18} = GOTO(I_{13}, b) = {
[B → abb•, b]}
GOTO(I_{14}, S) = ∅
GOTO(I_{14}, A) = ∅
GOTO(I_{14}, B) = ∅
GOTO(I_{14}, a) = ∅
GOTO($_{14}$, b) = ∅

GOTO(I_{15}, S) = ∅
GOTO(I_{15}, A) = ∅
GOTO(I_{15}, B) = ∅
GOTO(I_{15}, a) = ∅
GOTO($_{15}$, b) = ∅
GOTO(I_{16}, S) = ∅
GOTO(I_{16}, A) = ∅
GOTO(I_{16}, B) = ∅
GOTO(I_{16}, a) = ∅
GOTO($_{16}$, b) = ∅
GOTO(I_{17}, S) = ∅
GOTO(I_{17}, A) = ∅
GOTO(I_{17}, B) = ∅
GOTO(I_{17}, a) = ∅
I_{19} = GOTO(I_{17}, b) = {
[B → aBbb•, b]}
GOTO(I_{18}, S) = ∅
GOTO(I_{18}, A) = ∅
GOTO(I_{18}, B) = ∅
GOTO(I_{18}, a) = ∅
GOTO($_{18}$, b) = ∅

GOTO(I_{19}, S) = ∅
GOTO(I_{19}, A) = ∅
GOTO(I_{19}, B) = ∅
GOTO(I_{19}, a) = ∅
GOTO(I_{19}, b) = ∅

Stany	f			g		
	a	b	$	S	A	B
T_0	shift - 4		red - 4	T_1	T_2	T_3
T_1			acc			
T_2			red -2			
T_3			red -3			
T_4	shift – 7	shift - 8			T_5	T_6
T_5		shift – 9				
T_6		shift – 10				
T_7	shift - 7	shift – 13			T_{11}	T_{12}
T_8		shift - 14	red -6			
T_9			red - 5			
T_{10}		shift – 15				
T_{11}		shift – 16				
T_{12}		shift – 17				
T_{13}		red – 6 shift – 18				
T_{14}			red - 8			
T_{15}			red -7			
T_{16}		red –5				
T_{17}		shift – 19				
T_{18}		red –8				
T_{19}		red -7				

Przykład parsingu słowa ‘aaabbbbbb’:

stos	wejście	wyjście
T_0	aaabbbbbb$	ε
T_0aT_4	aabbbbbb$	ε
$T_0aT_4aT_7$	abbbbbb$	ε
$T_0aT_4aT_7aT_7$	bbbbbb$	ε
$T_0aT_4aT_7aT_7bT_{13}$	bbbbb$	ε
$T_0aT_4aT_7aT_7bT_{13}bT_{18}$	bbbb$	ε
$T_0aT_4aT_7BT_{12}$	bbbb$	8
$T_0aT_4aT_7BT_{12}bT_{17}$	bbb$	8
$T_0aT_4aT_7BT_{12}bT_{17}bT_{19}$	bb$	8
$T_0aT_4BT_6$	bb$	87
$T_0aT_4BT_6bT_{10}$	b$	87
$T_0aT_4BT_6bT_{10}bT_{15}$	$	87
T_0BT_3	$	877
T_0ST_1	$	8773

Słowo zostało zaakceptowane, pod warunkiem, że w tablicy na pozycji kolizyjnej jest shift

Przykład parsingu słowa ‘aabb’:

stos	wejście	wyjście
T_0	aabb$	ε
T_0aT_4	abb$	ε
$T_0aT_4aT_7$	bb$	ε
$T_0aT_4aT_7bT_{13}$	b$	ε
$T_0aT_4AT_5$	b$	6
$T_0aT_4AT_5bT_9$	$	6
T_0AT_2	$	65
T_0ST_1	$	652

Słowo zostało zaakceptowane, pod warunkiem, że w tablicy na pozycji kolizyjnej jest red

Parser SLR(1)

I_0 = {
[S’ → **.**S],
[S → **.**A],
[S → **.**B],
[S → **.**],
[A → **.**aAb],
[A → **.**ab],
[B → **.**aBbb],
[B → **.**abb]}
I_1 = GOTO(I_0, S) = {
[S’ → S**.**]}
I_2 = GOTO(I_0, A) = {
[S → A**.**]}
I_3 = GOTO(I_0, B) = {
[S → B**.**]}
I_4 = GOTO(I_0, a) = {
[A → a**.**Ab],
[A → a**.**b],
[B → a**.**Bbb],
[B → a**.**bb],
[A → **.**aAb],
[A → **.**ab],
[B → **.**aBbb],
[B → **.**abb]}
GOTO(I_0, b) = ∅

GOTO(I_1, S) = ∅
GOTO(I_1, A) = ∅
GOTO(I_1, B) = ∅
GOTO(I_1, a) = ∅
GOTO(I_1, b) = ∅

$GOTO(I_2, S) = \varnothing$
$GOTO(I_2, A) = \varnothing$
$GOTO(I_2, B) = \varnothing$
$GOTO(I_2, a) = \varnothing$
$GOTO(I_2, b) = \varnothing$
$GOTO(I_3, S) = \varnothing$
$GOTO(I_3, A) = \varnothing$
$GOTO(I_3, B) = \varnothing$
$GOTO(I_3, a) = \varnothing$
$GOTO(I_3, b) = \varnothing$

$GOTO(I_4, S) = \varnothing$
$I_5 = GOTO(I_4, A) = \{$
$[A \rightarrow aA\bullet b]\}$
$I_6 = GOTO(I_4, B) = \{$
$[B \rightarrow aB\bullet bb]\}$
$GOTO(I_4, a) = \{$
$[A \rightarrow a\bullet Ab],$
$[A \rightarrow a\bullet b],$
$[B \rightarrow a\bullet Bbb],$
$[B \rightarrow a\bullet bb],$
$[A \rightarrow \bullet aAb],$
$[A \rightarrow \bullet ab],$
$[B \rightarrow \bullet aBbb],$
$[B \rightarrow \bullet abb]\} = I_5$
$I_7 = GOTO(I_4, b) = \{$
$[A \rightarrow ab\bullet],$
$[B \rightarrow ab\bullet b]\}$ – nie jest spełniony warunek, że $\{b\} \cap FOLLOW_1(A) = \varnothing$

$GOTO(I_5, S) = \varnothing$
$GOTO(I_5, A) = \varnothing$
$GOTO(I_5, B) = \varnothing$
$GOTO(I_5, a) = \varnothing$
$I_8 = GOTO(I_5, b) = \{$
$[A \rightarrow aAb\bullet]\}$
$GOTO(I_6, S) = \varnothing$
$GOTO(I_6, A) = \varnothing$
$GOTO(I_6, B) = \varnothing$
$GOTO(I_6, a) = \varnothing$
$I_9 = GOTO(I_6, b) = \{$
$[B \rightarrow aBb\bullet b]\}$
$GOTO(I_7, S) = \varnothing$
$GOTO(I_7, A) = \varnothing$
$GOTO(I_7, B) = \varnothing$
$GOTO(I_7, a) = \varnothing$
$I_{10} = GOTO(I_7, b) = \{$
$[B \rightarrow abb\bullet]\}$

GOTO(I_8, S) = ∅
GOTO(I_8, A) = ∅
GOTO(I_8, B) = ∅
GOTO(I_8, a) = ∅
GOTO(I_8, b) = ∅
GOTO(I_9, S) = ∅
GOTO(I_9, A) = ∅
GOTO(I_9, B) = ∅
GOTO(I_9, a) = ∅
I_{11} = GOTO(I_9, b) = {
[B → aBbb**.**]}
GOTO(I_{10}, S) = ∅
GOTO(I_{10}, A) = ∅
GOTO(I_{10}, B) = ∅
GOTO(I_{10}, a) = ∅
GOTO($_{10}$, b) = ∅

GOTO(I_{11}, S) = ∅
GOTO(I_{11}, A) = ∅
GOTO(I_{11}, B) = ∅
GOTO(I_{11}, a) = ∅
GOTO(I_{11}, b) = ∅

	FOLLOW
S'	$
S	$
A	b, $
B	b, $

Stany	f			g		
	a	b	$	S	A	B
T_0	shift – 4		red - 4	T_1	T_2	T_3
T_1			acc			
T_2			red -2			
T_3			red -3			
T_4	shift - 4	shift – 7			T_5	T_6
T_5		shift – 8				
T_6		shift – 9				
T_7		shift – 10 red –6	red -6			
T_8		red –5	red - 5			
T_9		shift - 11				
T_{10}		red -8	red - 8			
T_{11}		red -7	red -7			

Przykład parsingu słowa ‘aaabbbbbb’:

stos	wejście	wyjście
T_0	aaabbbbbb$	ε
T_0aT_4	aabbbbbb$	ε
$T_0aT_4aT_4$	abbbbbb$	ε
$T_0aT_4aT_4aT_4$	bbbbbb$	ε
$T_0aT_4aT_4aT_4bT_7$	bbbbb$	ε
$T_0aT_4aT_4aT_4bT_7bT_{10}$	bbbb$	ε
$T_0aT_4aT_4BT_6$	bbbb$	8
$T_0aT_4aT_4BT_6bT_9$	bbb$	8
$T_0aT_4aT_4BT_6bT_9bT_{11}$	bb$	8
$T_0aT_4BT_6$	bb$	87
$T_0aT_4BT_6bT_9$	b$	87
$T_0aT_4BT_6bT_9bT_{11}$	$	87
T_0BT_3	$	877
T_0ST_1	$	8773

Słowo zostało zaakceptowane, pod warunkiem, że w tablicy na pozycji kolizyjnej jest shift

Przykład parsingu słowa ‘aabb’:

stos	wejście	wyjście
T_0	aabb$	ε
T_0aT_4	abb$	ε
$T_0aT_4aT_4$	bb$	ε
$T_0aT_4aT_4bT_7$	b$	ε
$T_0aT_4AT_5$	b$	6
$T_0aT_4AT_5bT_8$	$	6
T_0AT_2	$	65
T_0ST_1	$	652

Słowo zostało zaakceptowane, pod warunkiem, że w tablicy na pozycji kolizyjnej jest red

Parser LALR(1)

$A_0 = I_0$= {
[S’ → **.**S, $],
[S → **.**A, $],
[S → **.**B, $],
[S → **.**, $],
[A → **.**aAb, $],
[A → **.**ab, $],
[B → **.**aBbb, $],
[B → **.**abb, $]}

$A_1 = I_1 = \{$
$[S' \rightarrow S\bullet, \$]\}$
$A_2 = I_2 = \{$
$[S \rightarrow A\bullet, \$]\}$
$A_3 = I_3 = \{$
$[S \rightarrow B\bullet, \$]\}$
$A_4 = I_4 \cup I_7 = \{$
$[A \rightarrow a\bullet Ab, b|\$],$
$[A \rightarrow a\bullet b, b|\$],$
$[B \rightarrow a\bullet Bbb, b|\$],$
$[B \rightarrow a\bullet bb, b|\$],$
$[A \rightarrow \bullet aAb, b],$
$[A \rightarrow \bullet ab, b],$
$[B \rightarrow \bullet aBbb, b],$
$[B \rightarrow \bullet abb, b]\}$
$A_5 = I_5 \cup I_{11} = \{$
$[A \rightarrow aA\bullet b, b|\$]\}$
$A_6 = I_6 \cup I_{12} = \{$
$[B \rightarrow aB\bullet bb, b|\ \$]\}$
$A_7 = I_8 \cup I_{13} = \{$
$[A \rightarrow ab\bullet, b|\$],$
$[B \rightarrow ab\bullet b, b|\$]\}$
$A_8 = I_9 \cup I_{16} = \{$
$[A \rightarrow aAb\bullet, b|\$]\}$
$A_9 = I_{10} \cup I_{17} = \{$
$[B \rightarrow aBb\bullet b, b|\$]\}$
$A_{10} = I_{14} \cup I_{18} = \{$
$[B \rightarrow abb\bullet, b|\$]\}$
$A_{11} = I_{15} \cup I_{19} = \{$
$[B \rightarrow aBbb\bullet, b|\$]\}$

$A_1 = GOTO(A_0, S)$
$A_2 = GOTO(A_0, A)$
$A_3 = GOTO(A_0, B)$
$A_4 = GOTO(A_0, a)$
$A_4 = GOTO(A_4, a)$
$A_5 = GOTO(A_4, A)$
$A_6 = GOTO(A_4, B)$
$A_7 = GOTO(A_4, b)$
$A_8 = GOTO(A_5, b)$
$A_9 = GOTO(A_6, b)$
$A_{10} = GOTO(A_7, b)$
$A_{11} = GOTO(A_9, b)$

Stany	f			g		
	a	b	$	S	A	B
A_0	shift – 4		red - 4	A_1	A_2	A_3
A_1			acc			
A_2			red -2			
A_3			red -3			
A_4	shift - 4	shift – 7			A_5	A_6
A_5		shift – 8				
A_6		shift – 9				
A_7		shift – 10 red –6	red -6			
A_8		red –5	red - 5			
A_9		shift - 11				
A_{10}		red -8	red - 8			
A_{11}		red -7	red -7			

Przykład parsingu słowa ‘aaabbbbbb’:

stos	wejście	wyjście
A_0	aaabbbbbb$	ε
A_0aA_4	aabbbbbb$	ε
$A_0aA_4aA_4$	abbbbbb$	ε
$A_0aA_4aA_4aA_4$	bbbbbb$	ε
$A_0aA_4aA_4aA_4bA_7$	bbbbb$	ε
$A_0aA_4aA_4aA_4bA_7bA_{10}$	bbbb$	ε
$A_0aA_4aA_4BA_6$	bbbb$	8
$A_0aA_4aA_4BA_6bA_9$	bbb$	8
$A_0aA_4aA_4BA_6bA_9bA_{11}$	bb$	8
$A_0aA_4BA_6$	bb$	87
$A_0aA_4BA_6bA_9$	b$	87
$A_0aA_4BA_6bA_9bA_{11}$	$	87
A_0BA_3	$	877
A_0SA_1	$	8773

Słowo zostało zaakceptowane, pod warunkiem, że w tablicy na pozycji kolizyjnej jest shift

Przykład parsingu słowa ‘aabb’:

stos	wejście	wyjście
A_0	aabb$	ε
A_0aA_4	abb$	ε
$A_0aA_4aA_4$	bb$	ε
$A_0aA_4aA_4bA_7$	b$	ε
$A_0aA_4AA_5$	b$	6
$A_0aA_4AA_5bA_8$	$	6
A_0AA_2	$	65
A_0SA_1	$	652

Słowo zostało zaakceptowane, pod warunkiem, że w tablicy na pozycji kolizyjnej jest red