# 7. Словарные коды класса LZ

• Алгоритмы словарного сжатия Зива-Лемпела появились во второй половине 1970-х гг.

- Словарные коды класса LZ широко используются в практических задачах.
- На их основе реализовано множество программ-архиваторов.
- Эти методы также используются при сжатии изображений в модемах и других цифровых устройствах передачи и хранения информации.

- Словарные методы сжатия данных позволяют эффективно кодировать источники с неизвестной или меняющейся статистикой.
- Важными свойствами этих методов являются высокая скорость кодирования и декодирования, а также относительно небольшая сложность реализации.
- Кроме того, LZ-методы обладают способностью быстро адаптироваться к изменению статистической структуры сообщений.

- Словарные алгоритмы Зива Лемпела разделяют на два семейства –
  - алгоритмы типа LZ77
  - алгоритмы типа LZ78.
- Иногда так-же говорят о словарных методах LZ1 и LZ2

# Алгоритм LZ77

- Этот словарный алгоритм сжатия является самым старым среди методов LZ. Описание было опубликовано в 1977 г., но сам алгоритм разработан не позднее 1975 г.
- Алгоритм LZ77 является родоначальником целого семейства словарных схем так называемых алгоритмов со скользящим словарем, или скользящим окном.

- В LZ77 в качестве словаря используется блок уже закодированной последовательности.
- Как правило, по мере выполнения обработки положение этого блока относительно начала последовательности постоянно меняется, словарь "скользит" по входному потоку данных.

- Скользящее окно имеет длину *N*, т. е. в него помещается N символов, и состоит из двух частей:
  - последовательности длины *W=N-n* уже закодированных символов, которая и является словарем;
  - буфера предварительного просмотра длины *n*; обычно *n* на порядки меньше *W*

- Алгоритм пытается найти в словаре фрагмент, совпадающий с содержимым буфера.
- Алгоритм выдает коды, состоящие из трех элементов
  - смещение в словаре относительно его начала подстроки, совпадающей с началом содержимого буфера
  - длина этой подстроки
  - первый символ буфера, следующий за подстрокой

• Затем *окно* смещается на длину закодированной подстроки символов вправо и осуществляется переход к новому циклу кодирования.

C.	ПОЕ	зар	ь (	(16	СИ	МВ	ОЛ	ов)				Бу	уф	ер	(7	СИ	м.)	Код
												К	0	Л	0	К	0	<0,0,'κ'>

C	ПОЕ	зар	ь (	16	СИ	МВ	ОЛ	ов)					Бу	уф	ер					Код
													К	0	Л	0	К	0	Л	<0,0,'κ'>
												К	0	Л	0	К	0	Л	_	<0,0,'o'>

C.	ПОЕ	зар	ь (	16	СИ	МВ	ОЛ	ов)					Бу	уф	ер	(7	СИ	м.)		Код
													К	0	Л	0	К	0	Л	<0,0,'κ'>
												К	0	Л	0	К	0	Л		<0,0,'o'>
											К	0	л	0	К	0	Л	_	0	<0,0,'л'>

C	ПОЕ	зар	ь (	16	СИ	МВ	ОЛ	ов)						Бу	уф	ер	(7	СИ	м.)		Код
														К	0	Л	0	К	0	Л	<0,0,'κ'>
													К	0	Д	0	К	0	Л		<0,0,'o'>
												К	0	Л	0	К	0	Л			<0,0,'л'>
											К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	<1,1,'κ'>

C	ПОЕ	зар	ь (	(16	СИ	МВ	ОЛ	ов)							Бу	γф	ер	(7	СИ	м.)		Код
															К	0	Л	0	К	0	Л	<0,0,'κ'>
														К	0	Л	0	К	0	Л		<0,0,'o'>
													K	0	Л	0	К	0	Д		0	<0,0,'л'>
												К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	<1,1,'κ'>
										К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	<1,2,'_'>

C	ПОЕ	зар	ь (	16	СИ	МВ	ОЛ	ов)								Бу	уф	ер	(7	СИ	м.)		Код
																К	0	Л	0	К	0	Л	<0,0,'κ'>
															К	0	Л	0	К	0	Л		<0,0,'o'>
														К	0	л	0	К	0	Л	_	0	<0,0,'л'>
													К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	<1,1,'κ'>
											К	0	л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	<1,2,'_'>
								К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	K	0	Л	0	_	К	<3,4,'o'>

C.	ЛОЕ	зар	ь (	16	СИ	МВ	ОЛ	ов)	)							Бу	уф	ер	(7	СИ	м.)		Код
																К	0	Л	0	К	0	Л	<0,0,'κ'>
															К	0	Л	0	К	0	Л		<0,0,'o'>
														К	0	Г	0	K	0	Д	1	0	<0,0,'л'>
													К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	<1,1,'κ'>
											К	0	Л	0	К	0	Л	1	0	К	0	Л	<1,2,'_'>
								К	0	Л	0	К	0	л		0	K	0	Л	0		К	<3,4,'o'>
			К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	0	Л	0		К	0	Л	0	К	0	<7,1,'κ'>

C	ЛОЕ	зар	ь (	16	СИ	MB	ОЛ	ов)								Бу	уф	ер	(7	СИ	м.)		Код
																К	0	Л	0	К	0	Л	<0,0,'κ'>
															К	0	Л	0	К	0	Л	_	<0,0,'o'>
														К	0	Л	0	К	0	Л		0	<0,0,'л'>
													К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	<1,1,'κ'>
											К	0	л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	<1,2,'_'>
								К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	K	0	Л	0		К	<3,4,'o'>
			К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	0		К	0	Л	0	К	0	<7,1,'κ'>
	К	0	Л	0	K	0	л	_	0	К	0	л	0	_	К	0	Л	0	K	0	Л	Ь	<1,6,'ь'>

C	ПОЕ	зар	ь (	16	СИ	МВ	ОЛ	ов)								Бу	уф	ер	(7	СИ	м.)		Код
																К	0	Л	0	К	0	Л	<0,0,'κ'>
															К	0	Л	0	К	0	Л		<0,0,'o'>
														К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	<0,0,'л'>
													К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	<1,1,'κ'>
											К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	<1,2,'_'>
								К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	0	_	К	<3,4,'o'>
			К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	0	_	К	0	Л	0	К	0	<7,1,'κ'>
	К	0	л	0	К	0	Л		0	К	0	л	0	_	К	0	л	0	K	0	Л	Ь	<1,6,'ь'>
л	_	0	К	0	Л	0		К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	Н	И	•	)				<0,0,'H'>

C	ПОЕ	зар	ь (	16	СИ	МВ	ОЛ	ов)								Бу	уф	ер	(7	СИ	м.)		Код
																К	0	Л	0	К	0	Л	<0,0,'κ'>
															К	0	Л	0	К	0	Л		<0,0,'o'>
														К	0	Д	0	К	0	Л	1	0	<0,0,'л'>
													К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	<1,1,'κ'>
											К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	<1,2,'_'>
								К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	0	_	К	<3,4,'o'>
			К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	0	_	К	0	Л	0	К	0	<7,1,'κ'>
	К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	0	Л	0		К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	<1,6,'ь'>
Л		0	K	0	Л	0	ı	К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	Н	И	:	)				<0,0,'H'>
	0	К	0	Л	0	_	К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	Н	И	:	)					<0,0,'u'>

Cı	ПОЕ	зар	ь (	16	СИ	МВ	ОЛ	ов)								Бу	уф	ер	(7	СИ	м.)		Код
																К	0	Л	0	К	0	Л	<0,0,'κ'>
															К	0	Л	0	К	0	Л		<0,0,'o'>
														К	0	Д	0	К	0	Л	- 1	0	<0,0,'л'>
													К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	<1,1,'κ'>
											К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	0	Л	<1,2,'_'>
								К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	0	_	К	<3,4,'o'>
			K	0	Л	0	К	0	Л	-	0	К	0	Л	0	_	К	0	Л	0	К	0	<7,1,'κ'>
	К	0	Л	0	К	0	Л	-	0	К	0	Л	0	_	К	0	Л	0	K	0	Л	Ь	<1,6,'ь'>
Л		0	K	0	Л	0	I	К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	H	И	• •	)				<0,0,'H'>
	0	К	0	Л	0	I	K	0	Д	0	К	0	Л	Ь	Н	У	••	)					<0,0,'u'>
0	К	0	Л	0		К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	H	И	••	)						<0,0,':'>

C	ПОЕ	зар	ь (	16	СИ	МВ	ОЛ	ов)								Бу	уф	ер	(7	СИ	м.)		Код
																К	0	Л	0	К	0	Л	<0,0,'κ'>
															К	0	Л	0	К	0	Л		<0,0,'o'>
														К	0	Л	0	К	0	Л		0	<0,0,'л'>
													К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	<1,1,'κ'>
											К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	0	Л	<1,2,'_'>
								К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	0		К	<3,4,'o'>
			К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	0	_	К	0	Л	0	К	0	<7,1,'κ'>
	К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	0	Л	0	_	К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	<1,6,'ь'>
Л	I	0	К	0	Л	0	_	К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	Н	И	••	)				<0,0,'H'>
_	0	K	0	Л	0	_	К	0	Л	0	K	0	Л	Ь	Н	И	:	)					<0,0,'и'>
0	К	0	Д	0	_	К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	I	И	••	)						<0,0,':'>
К	0	Л	0		К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	н	И	:	)							<0,0,')'>

Cı	Словарь (16 символов)											Буфер (7 сим.)						Код					
																К	0	Л	0	К	0	Л	<0,0,'κ'>
															К	0	Л	0	К	0	Л		<0,0,'o'>
														К	0	Д	0	К	0	Л	- 1	0	<0,0,'л'>
													К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	<1,1,'κ'>
											К	0	Л	0	К	0	Л	_	0	К	0	Л	<1,2,'_'>
								К	0	Л	0	К	0	л	_	0	К	0	Л	0	_	К	<3,4,'o'>
			К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	0	Л	0	_	К	0	Л	0	К	0	<7,1,'κ'>
	К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	0	Л	0	_	К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	<1,6,'ь'>
Л	_	0	К	0	Л	0	I	К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	H	И	••	)				<0,0,'H'>
	0	К	0	Л	0	I	К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	н	И	••	)					<0,0,'u'>
0	К	0	Л	0		К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	Н	И	••	)						<0,0,':'>
К	0	Л	0		К	0	Д	0	К	0	Л	Ь	Н	И	•	)							<0,0,')'>
0	Л	0		К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	Н	И	•	)								

• Длина кодов, определяется размером словаря и размером буфера

# Алгоритм LZSS

- Алгоритм LZSS позволяет достаточно гибко сочетать в выходной последовательности символы и указатели (коды фраз), что до некоторой степени устраняет присущую LZ77 расточительность, проявляющуюся в регулярной передаче одного символа в прямом виде.
- Эта модификация LZ77 была предложена в 1982 г. Сторером (Storer) и Жимански (Szymanski)

 Идея алгоритма заключается в добавление к каждому указателю и символу 1-битового префикса, позволяющего различать эти объекты. Иначе говоря, 1-битовый флаг указывает тип и длину непосредственно следующих за ним данных.

#### Такая техника позволяет:

- записывать символы в явном виде, когда соответствующий им код имеет большую длину и, следовательно, словарное кодирование только вредит;
- обрабатывать ни разу не встреченные до текущего момента символы

C	Словарь (16 символов)											Буфер						Код LZSS					
																К	0	Л	0	К	0	Л	0,'κ'
															К	0	Л	0	К	0	Л		0,'o'
														K	0	Д	0	К	0	Л		0	0,'л'
													K	0	Л	0	К	0	Л		0	К	1,<1,1>
												K	0	5	0	K	0	Л		0	К	0	1,<0,3>
									К	0	Д	0	K	0	Л	l	0	К	0	Л	0		0,'_'
								К	0	Л	0	K	0	Д	_	0	K	0	Л	0	_	К	1,<3,4>
				К	0	Л	0	К	0	Л		0	К	0	Л	0	_	К	0	Л	0	К	1,<1,1>
			К	0	5	0	K	0	Г		0	K	0	Д	0	- 1	К	0	Л	0	К	0	1,<7,1>
		K	0	5	0	K	0	5		0	K	0	Д	0		K	0	Л	0	K	0	Л	1,<0,7>
0	Л	_	0	К	0	Л	0		К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	Н	И	•	)			0,'ь'
Л		0	К	0	Л	0	_	К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	Н	И	:	)				0,'н'
_	0	К	0	Л	0		К	0	Л	0	К	0	Л	Ь	Н	И		)					0,'и'

- Алгоритмы LZ77 и LZSS обладают следующими очевидными недостатками
  - невозможность кодирования подстрок, отстоящих друг от друга на расстоянии, большем длины словаря
  - длина подстроки, которую можно закодировать, ограничена размером буфера
  - увеличение размера словаря и буфера приводит к снижению эффективности кодирования и резко увеличится время работы кодера.

# Алгоритм LZ78

• Алгоритмы этой группы не используют скользящего окна и в словарь помещают не все встречаемые при кодировании строки, а лишь "перспективные" с точки зрения вероятности последующего использования.

- На каждом шаге в словарь вставляется новая фраза, которая представляет собой сцепление (конкатенацию) одной из фраз *S* словаря, имеющей самое длинное совпадение со строкой буфера, и символа *s*.
- Символ *s* является символом, следующим за строкой буфера, для которой найдена совпадающая фраза *S.* В отличие от семейства LZ77 в словаре не может быть одинаковых фраз

- Алгоритм генерирует код, состоящий из индекса строки S в словаре и кода символа s.
- Затем строка Ss добавляется в словарь.
- Если словарь уже заполнен, то из него предварительно удаляют менее всех используемую в сравнениях строку.

Nº	Словарь	Код LZ78
0	66 77	
1	K	<0,K>
2	0	<0,O>
3	Л	<0,Л>
4	ОК	<2,K>
5	ОЛ	<2,Л>
6		<0,_>
7	ОКО	<4,O>
8	ЛО	<3,O>
9	_K	<6,K>
10	ОЛО	<5,O>

Nº	Словарь	Код LZ78
0	66 77	-
1	K	<0,K>
2	0	<0,O>
3	Л	<0,Л>
4	ОК	<2,K>
5	ОЛ	<2,Л>
6		<0,_>
7	ОКО	<4,O>
8	ЛО	<3,O>
9	_K	<6,K>
10	ОЛО	<5,O>

Nº	Словарь	Код LZ78
0	66 77	
1	K	<0,K>
2	0	<0,O>
3	Л	<0,Л>
4	ОК	<2,K>
5	ОЛ	<2,Л>
6		<0,_>
7	ОКО	<4,O>
8	ЛО	<3,O>
9	_K	<6,K>
10	ОЛО	<5,O>

Nº	Словарь	Код LZ78
0	66 77	
1	K	<0,K>
2	0	<0,O>
3	Л	<0,Л>
4	ОК	<2,K>
5	ОЛ	<2,Л>
6		<0,_>
7	ОКО	<4,0>
8	ЛО	<3,O>
9	_K	<6,K>
10	ОЛО	<5,O>

Nº	Словарь	Код LZ78
0	66 77	
1	K	<0,K>
2	0	<0,O>
3	Л	<0,Л>
4	ОК	<2,K>
5	ОЛ	<2,Л>
6		<0,_>
7	ОКО	<4,0>
8	ЛО	<3,O>
9	_K	<6,K>
10	ОЛО	<5,O>

Nº	Словарь	Код LZ78
0	66 77	-
1	K	<0,K>
2	0	<0,O>
3	Л	<0,Л>
4	ОК	<2,K>
5	ОЛ	<2,Л>
6	_	<0,_>
7	ОКО	<4,O>
8	ЛО	<3,O>
9	_K	<6,K>
10	ОЛО	<5,O>

Nº	Словарь	Код LZ78
0	66 77	-
1	K	<0,K>
2	0	<0,O>
3	Л	<0,Л>
4	ОК	<2,K>
5	ОЛ	<2,Л>
6		<0,_>
7	ОКО	<4,O>
8	ЛО	<3,O>
9	_K	<6,K>
10	ОЛО	<5,O>

Nº	Словарь	Код LZ78
0	66 77	-
1	K	<0,K>
2	0	<0,O>
3	Л	<0,Л>
4	ОК	<2,K>
5	ОЛ	<2,Л>
6		<0,_>
7	ОКО	<4,O>
8	ЛО	<3,O>
9	_К	<6,K>
10	ОЛО	<5,O>

Nº	Словарь	Код LZ78
0	66 77	-
1	K	<0,K>
2	0	<0,O>
3	Л	<0,Л>
4	ОК	<2,K>
5	ОЛ	<2,Л>
6		<0,_>
7	ОКО	<4,O>
8	ЛО	<3,O>
9	_K	<6,K>
10	ОЛО	<5,O>

Nº	Словарь	Код LZ78
0	44 77	
1	K	<0,K>
2	0	<0,O>
3	Л	<0,Л>
4	ОК	<2,K>
5	ОЛ	<2,Л>
6		<0,_>
7	ОКО	<4,O>
8	ЛО	<3,O>
9	_К	<6,K>
10	ОЛО	<5,O>

Nº	Словарь	Код LZ78
11	КО	<1,0>
12	ЛЬ	<3,Ь>
13	Н	<0,H>
14	И	<0,V>
15	:	<0,:>

Nº	Словарь	Код LZ78
11	КО	<1,0>
12	ЛЬ	<3,Ь>
13	Н	<0,H>
14	И	<0,N>
15	•	<0,:>

Nº	Словарь	Код LZ78
11	КО	<1,0>
12	ЛЬ	<3,Ь>
13	Н	<0,H>
14	И	<0,V>
15	•	<0,:>

Nº	Словарь	Код LZ78
11	КО	<1,0>
12	ль	<3,b>
13	Н	<0,H>
14	И	<0,N>
15	•	<0,:>

Nº	Словарь	Код LZ78
11	КО	<1,0>
12	ЛЬ	<3,Ь>
13	Н	<0,H>
14	И	<0,N>
15	:	<0,:>

# Алгоритм LZW

• Алгоритм LZW предложен Т. Уэлчем (Terry Welch) в 1984 г. как модификация алгоритма LZ78.

- Словарь инициализируется всеми возможными односимвольными фразами (обычно 256 символов)
- Алгоритм генерирует код, состоящий из номера строки, которая максимально совпадает с фрагментом сообщения.
- Затем новая строка добавляется в словарь. Если словарь уже заполнен, то из него предварительно удаляют менее всех используемую в сравнениях строку.

Nº	Словарь	Код LZW
0-255	ASCII	
256	KO	<0,'K'>
257	ОЛ	<0,'Л'>
258	ло	<0,'O'>
259	ОК	<0,'K'>
260	кол	<256>
261	л_	<0,'Л'>
262	_o	<0,'_'>
263	око	<259>
264	оло	<257>
265	0_	<0,'O'>
266	_К	<0,'_'>
277	коло	<260>

Nº	Словарь	Код LZW
0-255	ASCII	
256	ко	<0,'K'>
257	ОЛ	<0,'O'>
258	ЛО	<0,'Л'>
259	ОК	<0,'O'>
260	кол	<256>
261	л_	<0,'Л'>
262	_0	<0,'_'>
263	ОКО	<259>
264	оло	<257>
265	0_	<0,'O'>
266	_К	<0,'_'>
277	коло	<260>

Nº	Словарь	Код LZW
0-255	ASCII	
256	ко	<0,'K'>
257	ОЛ	<0,'O'>
258	ЛО	<0,'Л'>
259	ОК	<0,'O'>
260	кол	<256>
261	л_	<0,'Л'>
262	_0	<0,'_'>
263	ОКО	<259>
264	ОЛО	<257>
265	0_	<0,'O'>
266	_К	<0,'_'>
277	коло	<260>

Nº	Словарь	Код LZW
0-255	ASCII	
256	ко	<0,'K'>
257	ОЛ	<0,'O'>
258	ЛО	<0,'Л'>
259	ОК	<0,'O'>
260	кол	<256>
261	л_	<0,'Л'>
262	_o	<0,'_'>
263	око	<259>
264	оло	<257>
265	0_	<0,'O'>
266	_К	<0,'_'>
277	коло	<260>

Nº	Словарь	Код LZW
0-255	ASCII	
256	KO	<0,'K'>
257	ОЛ	<0,'O'>
258	ЛО	<0,'Л'>
259	ОК	<0,'O'>
260	кол	<256>
261	л_	<0,'Л'>
262	_0	<0,'_'>
263	ОКО	<259>
264	оло	<257>
265	0_	<0,'O'>
266	_К	<0,'_'>
277	коло	<260>

Nº	Словарь	Код LZW
0-255	ASCII	
256	KO	<0,'K'>
257	ОЛ	<0,'Л'>
258	ЛО	<0,'O'>
259	ОК	<0,'K'>
260	кол	<256>
261	л_	<0,'Л'>
262	_0	<0,'_'>
263	ОКО	<259>
264	оло	<257>
265	0_	<0,'O'>
266	_K	<0,'_'>
277	коло	<260>

Nº	Словарь	Код LZW
0-255	ASCII	
256	ко	<0,'K'>
257	ОЛ	<0,'Л'>
258	ЛО	<0,'O'>
259	ОК	<0,'K'>
260	кол	<256>
261	л_	<0,'Л'>
262	_0	<0,'_'>
263	око	<259>
264	оло	<257>
265	0_	<0,'O'>
266	_К	<0,'_'>
277	коло	<260>

Nº	Словарь	Код LZW
0-255	ASCII	
256	KO	<0,'K'>
257	ОЛ	<0,'Л'>
258	ЛО	<0,'O'>
259	ОК	<0,'K'>
260	кол	<256>
261	л_	<0,'Л'>
262	_0	<0,'_'>
263	ОКО	<259>
264	ОЛО	<257>
265	0_	<0,'O'>
266	_К	<0,'_'>
277	коло	<260>

Nº	Словарь	Код LZW
0-255	ASCII	
256	ко	<0,'K'>
257	ОЛ	<0,'Л'>
258	ЛО	<0,'O'>
259	ОК	<0,'K'>
260	кол	<256>
261	л_	<0,'Л'>
262	_0	<0,'_'>
263	ОКО	<259>
264	ОЛО	<257>
265	0_	<0,'O'>
266	_K	<0,'_'>
277	коло	<260>

Nº	Словарь	Код LZW
0-255	ASCII	
256	KO	<0,'K'>
257	ОЛ	<0,'Л'>
258	ЛО	<0,'O'>
259	ОК	<0,'K'>
260	кол	<256>
261	л_	<0,'Л'>
262	_0	<0,'_'>
263	ОКО	<259>
264	оло	<257>
265	O_	<0,'O'>
266	_К	<0,'_'>
277	коло	<260>

Nº	Словарь	Код LZW
0-255	ASCII	
256	ко	<0,'K'>
257	ОЛ	<0,'Л'>
258	ЛО	<0,'O'>
259	ОК	<0,'K'>
260	кол	<256>
261	л_	<0,'Л'>
262	_0	<0,'_'>
263	око	<259>
264	оло	<257>
265	0_	<0,'O'>
266	_K	<0,'_'>
277	коло	<260>

Nº	Словарь	Код LZW
0-255	ASCII	
256	ко	<0,'K'>
257	ОЛ	<0,'Л'>
258	ЛО	<0,'O'>
259	ОК	<0,'K'>
260	КОЛ	<256>
261	л_	<0,'Л'>
262	_0	<0,'_'>
263	ОКО	<259>
264	оло	<257>
265	0_	<0,'O'>
266	_К	<0,'_'>
277	КОЛО	<260>

Nº	Словарь	Код LZW
277	ОКОЛ	<263>
278	ЛЬ	<0,'Л'>
279	ьн	<0,'b'>
280	ни	<0,'H'>
281	И:	<0,'N'>
282	:)	<0,':'>
283	)	<0,')'>
284		
285		
286		
287		
288		
289		

- Как и в алгоритме LZ78, длина получаемых кодов LZW зависит от размера словаря.
- LZW-коды имеют постоянную длину (округленный двоичный логарифм размера словаря)

 При переполнении словаря, удаляют либо наиболее редко используемую фразу, либо все фразы отличающиеся от одиночного символа