COMPRESSÃO DE DADOS MÉTODOS DE DICIONÁRIO

Sérgio Mergen

Modelos baseado em dicionário

- O dicionário armazena uma tabela de códigos
 - Cada código equivale a uma sequência de caracteres
- São mapeadas as sequências de caracteres mais comuns
 - Que se repetem bastante ao longo do arquivo

Modelos baseado em dicionário

- Os métodos mais simples de compressão usam pequenos dicionários estáticos
 - Codificação diatômica (ou codificação de digramas)
 - Substituição de padrões

Codificação diatômica

- Substitui pares de caracteres frequentes por um código
- Os identificadores são normalmente caracteres não imprimíveis



Amostra do dicionário

id	par
#	ÃO
\$	CO
&	AL

 Um dicionário para o código de caracteres ASCII pode conter os 128 caracteres bem como 128 pares de caracteres mais comuns

Codificação diatômica

- . As palavras de código de saída têm 8 bits cada
 - Início "zero" indica um dos caracteres ASCII
 - Início "um" indica um código
- No melhor dos casos
 - cada par de caracteres é substituído por uma palavra de código, reduzindo de 8 bits/caracter para 4 bits/caracter
- No pior dos casos
 - cada caracter permanece representado com 8 bits
- Problemas:
 - O tamanho da tabela é limitado pelo número de códigos disponíveis (2⁷ = 128)
 - Não é uma abordagem universal

Substituição de padrões

- Substitui trechos que se repetem por um código
- Codificação: CN
 - C = símbolo especial
 - N = identificador do trecho no dicionário

BABCABABDDCCBABBDCC



Amostra do dicionário

id	Binário	trecho
0000001	1	BAB
0000002	2	DCC

- Alguns problemas:
 - A tabela comporta o máximo de $2^8 = 256$ identificadores
 - Continua não sendo uma abordagem universal

Modelos baseado em dicionário

- Problemas dos modelos estáticos:
 - Os códigos criados são dependentes do domínio
 - Necessário codificar sequências curtas para a abordagem ser mais genérica
 - Sob pena de taxas menores de compressão

- Solução?
 - Uso de dicionários semi-estáticos

Modelos baseado em dicionário

- Dicionário semi-estático
 - um novo dicionário é construído para todo arquivo que se deseja comprimir
- Problemas
 - Custo de criação do dicionário
 - Custo de armazenamento do dicionário
- Solução?
 - Uso de dicionários adaptativos

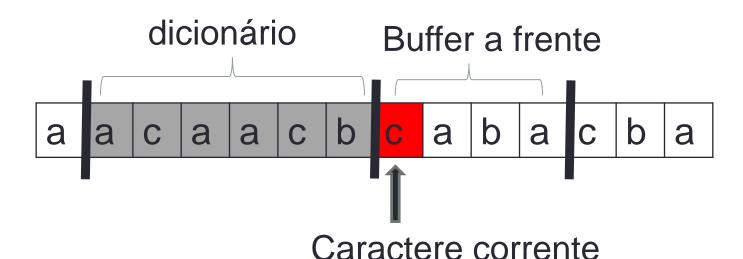
Dicionários adaptativos

 O dicionário é composto por sequências de caracteres que aparecem em alguma parte anterior no texto

- Alguns esquemas adaptativos
 - Codificadores Lempel-Ziv
 - LZ77
 - LZSS
 - LZ78
 - LZW

LZ77 - Compressão

- Dicionário
 - Cadeia de onde se consegue extrair padrões
- Buffer a frente (lookahead buffer)
 - Cadeia de caracteres onde se busca algum padrão
- O tamanho das estruturas é prefixado
 - O buffer é menor do que o dicionário



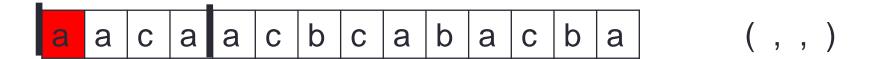
LZ77 - Compressão

- Um cursor avança pelos caracteres de entrada
 - Fazendo o dicionário e o buffer deslizarem para frente
- A partir do caractere corrente
 - pode-se gerar um código
- Formato de cada código gerado: <a,b,c>
 - a: um offset relativo a distância a se voltar a partir do carctere corrente, até encontrar o início de um padrão
 - b: um número relativo ao tamanho do padrão encontrado
 - c: o próximo caractere de entrada

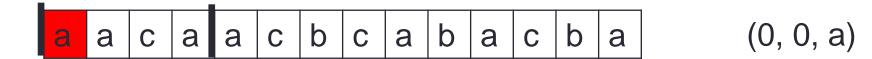
LZ77 - Compressão

- Quando gerar um código?
 - A partir do caractere corrente
 - Encontrar a maior sequencia dentro do buffer que possua correspondência no dicionário
 - Essa sequência será codificada
- E se não existir padrão?
 - O offset e a distância são marcados com zero (0)

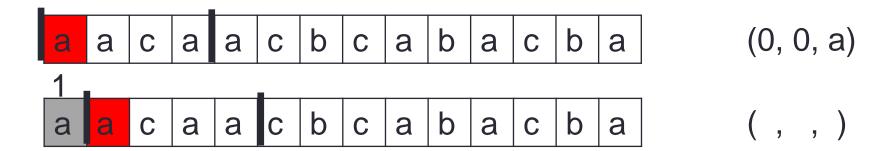
Próximo caractere não existe no dicionário.



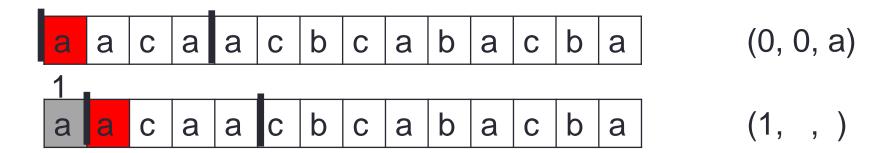
Adicionar caractere na saída, sem referência ao dicionário



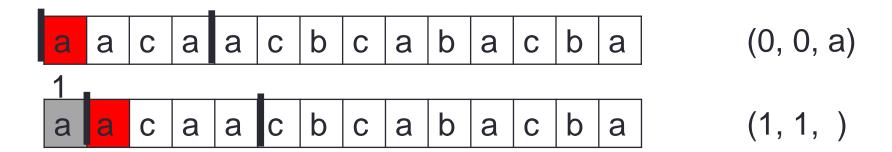
Próximo caractere existe no dicionário(a).



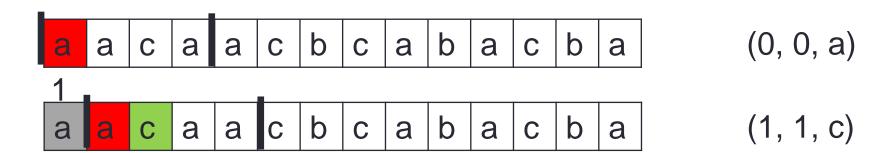
A partir do início do buffer, descobrir a posição desse caractere no dicionário (1)



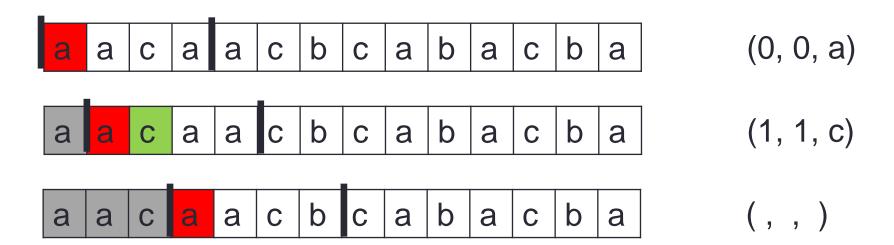
Acrescentar o número de caracteres mapeados ({a} = 1)



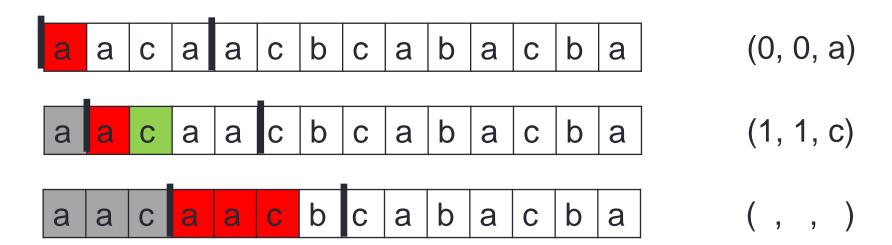
Acrescentar o próximo caractere



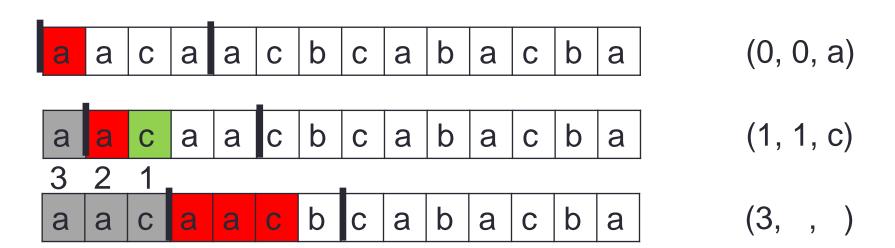
Próximo caractere existe no dicionário (a).



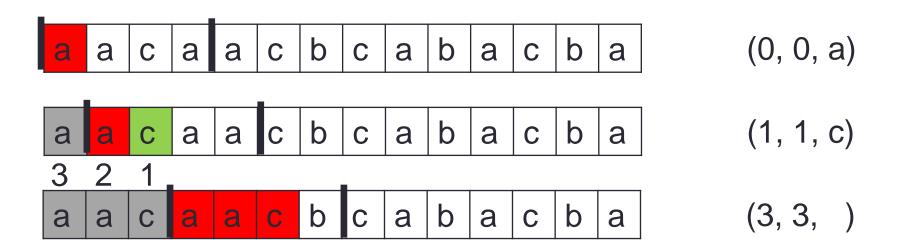
No entanto, existe sequência maior no dicionário (aac).



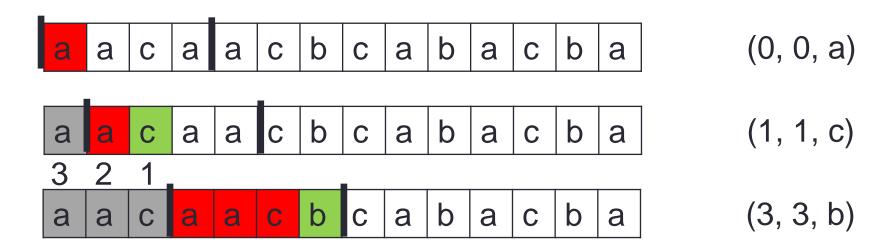
A partir do início do buffer, descobrir a posição dessa sequência no dicionário (3)



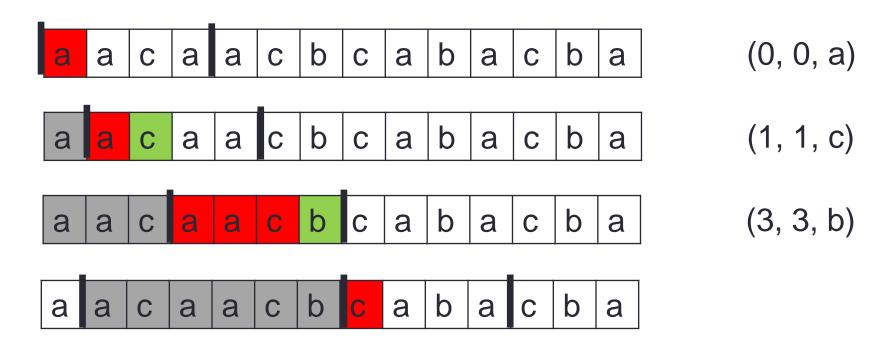
Acrescentar o número de caracteres mapeados ({aac} = 3)



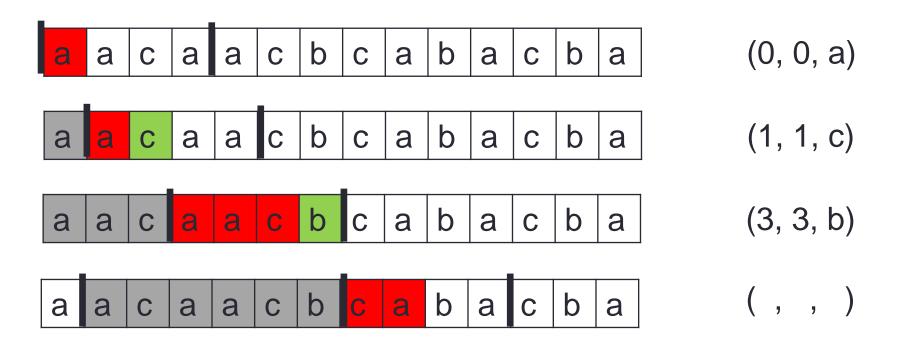
Acrescentar o próximo caractere (b)



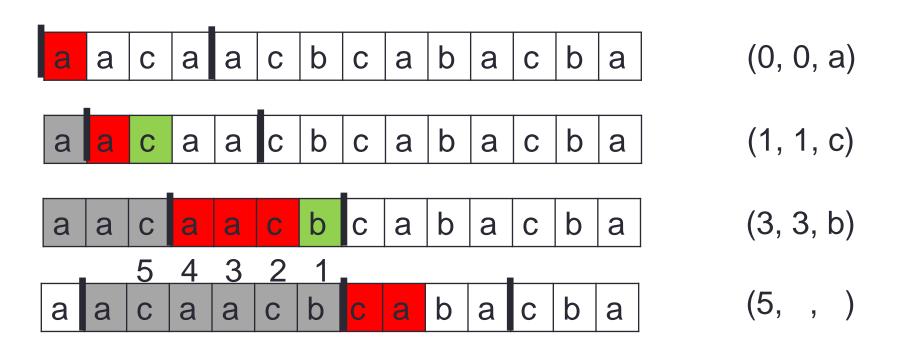
Próximo caractere existe no dicionário (c).



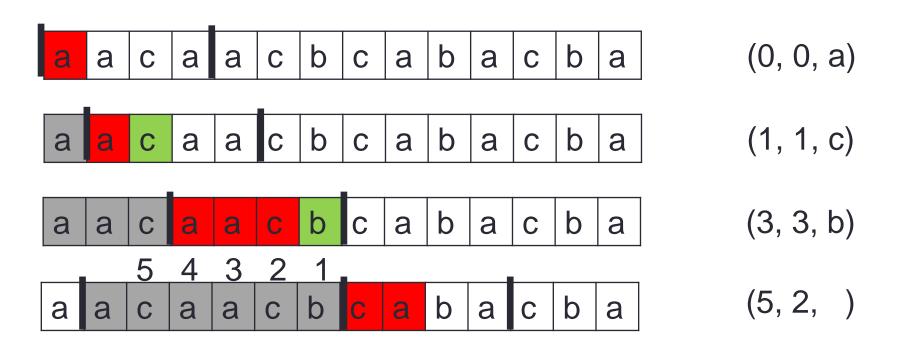
No entanto, existe sequência maior no dicionário (ca).



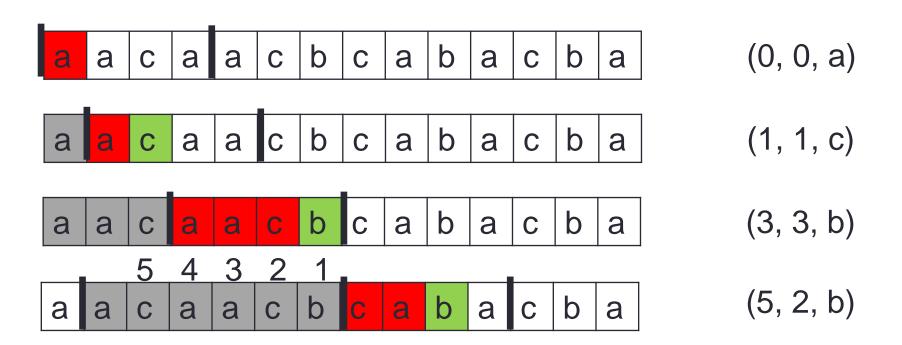
A partir do início do buffer, descobrir a posição dessa sequência no dicionário (5)



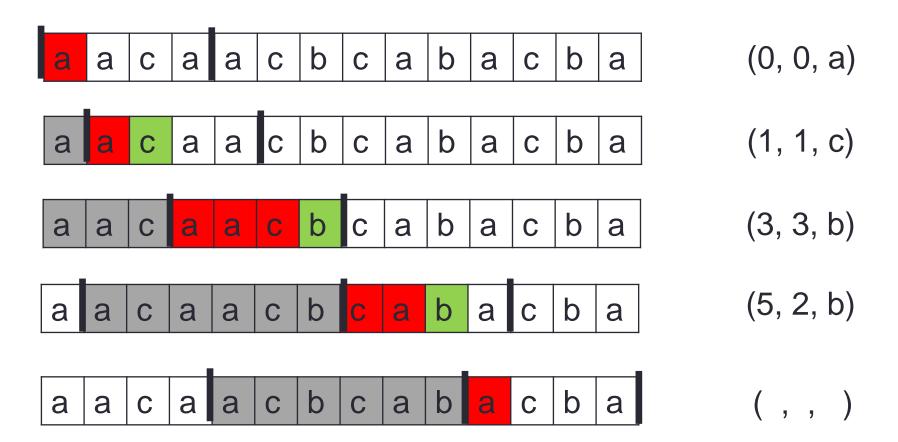
Acrescentar o número de caracteres mapeados ({ca} = 2)



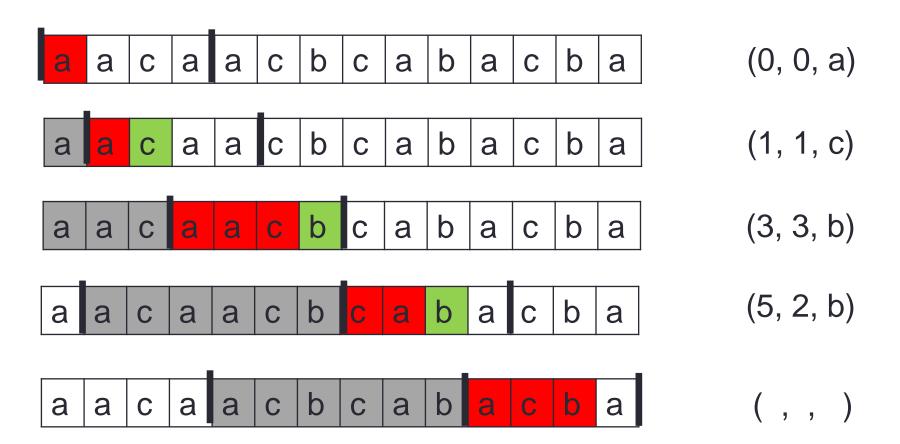
Acrescentar o próximo caractere (b)



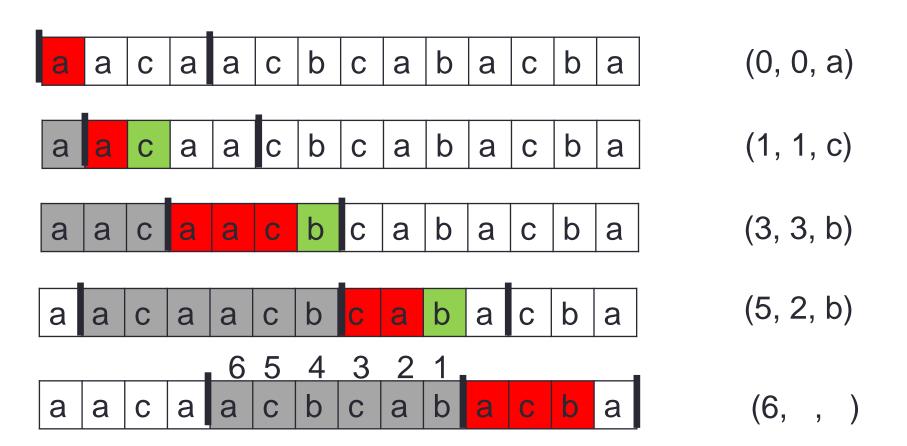
Próximo caractere existe no dicionário (a).



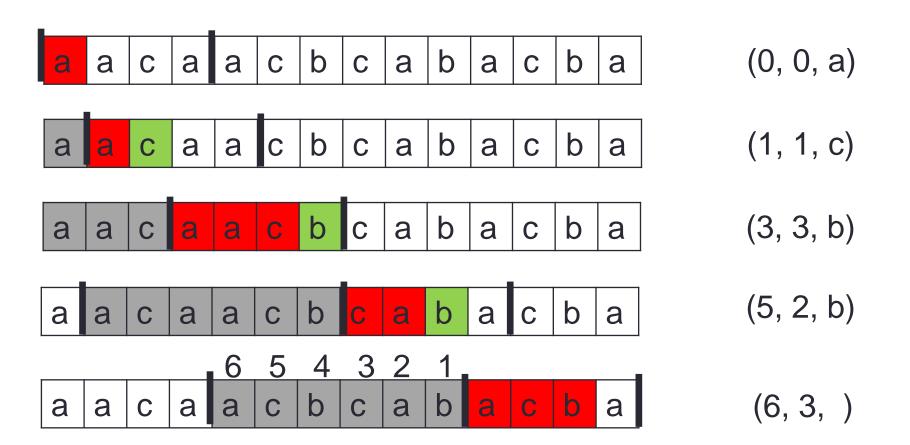
No entanto, existe sequência maior no dicionário (acb).



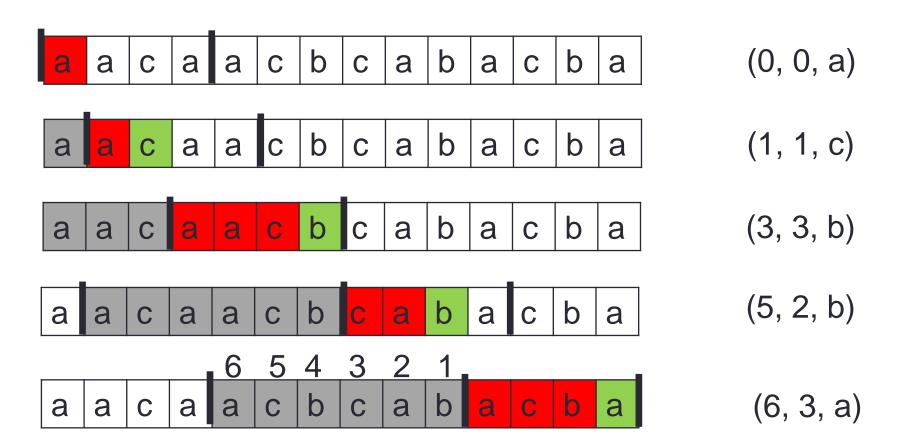
A partir do início do buffer, descobrir a posição dessa sequência no dicionário (6)



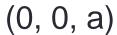
Acrescentar o número de caracteres mapeados ({acb} = 3)



Acrescentar o próximo caractere (a)



Offset zero significa que não existe nada no buffer. O caractere é copiado para a saída





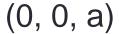
(1, 1, c)

(3, 3, b)

(5, 2, b)

(6, 3, a)

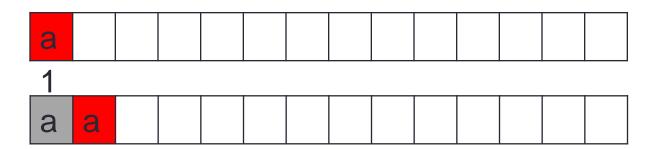
A sequência de 1 caractere encontrado 1 caractere atrás é copiada para a saída



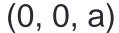








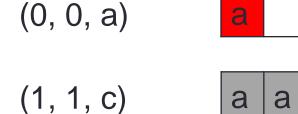
Em seguida, é copiado o caractere codificado (c)

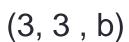






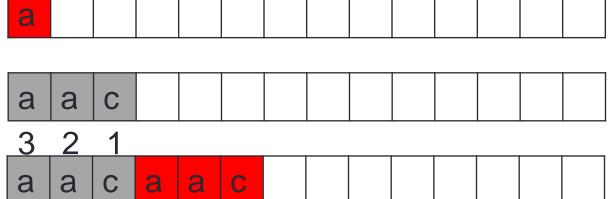
A sequência de 3 caractere encontrados 3 caractere atrás é copiada para a saída



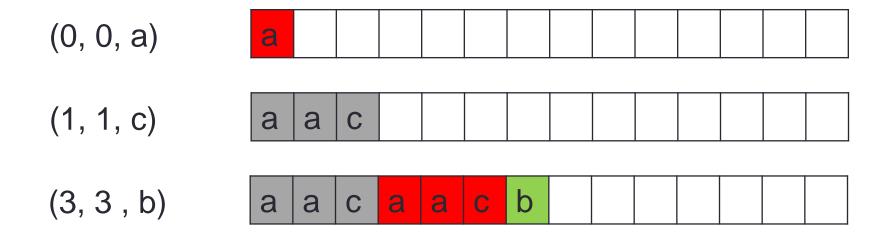






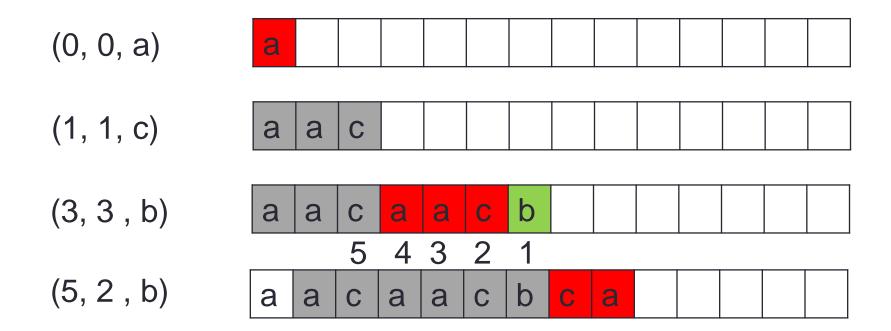


Em seguida, é copiado o caractere codificado (b)

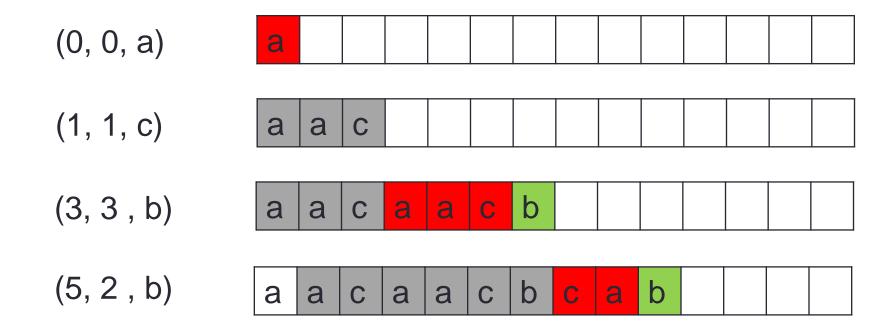


(5, 2, b)

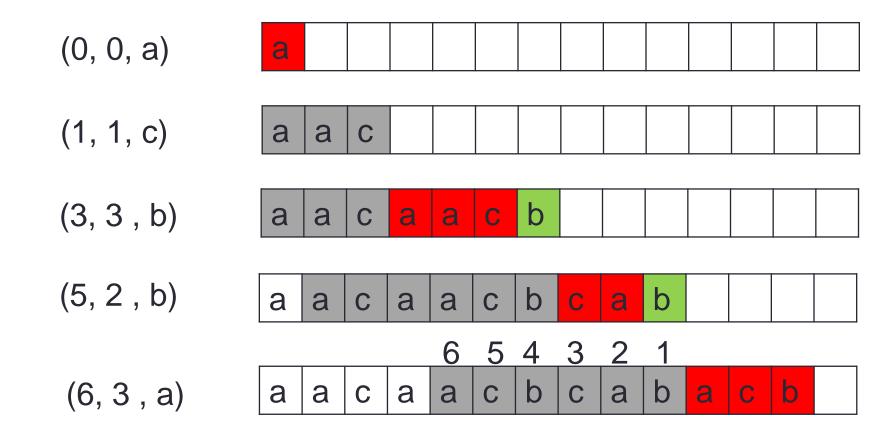
A sequência de 2 caractere encontrados 5 caractere atrás é copiada para a saída



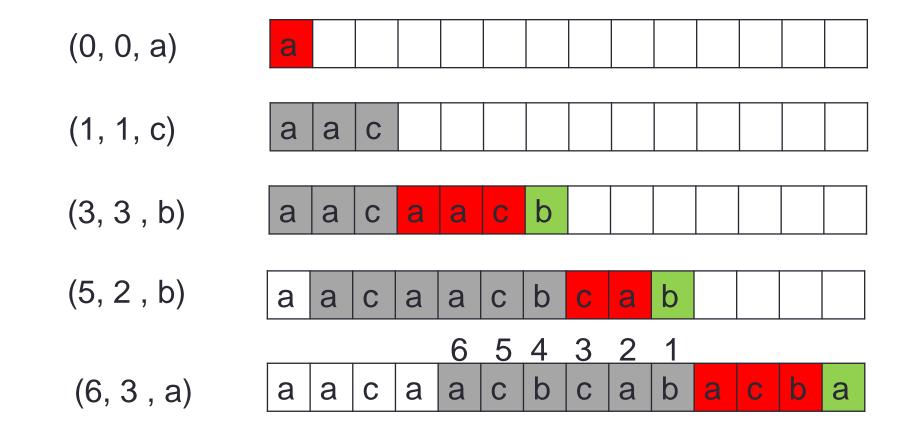
Em seguida, é copiado o caractere codificado (b)



A sequência de 3 caractere encontrados 6 caractere atrás é copiada para a saída



Em seguida, é copiado o caractere codificado (a)



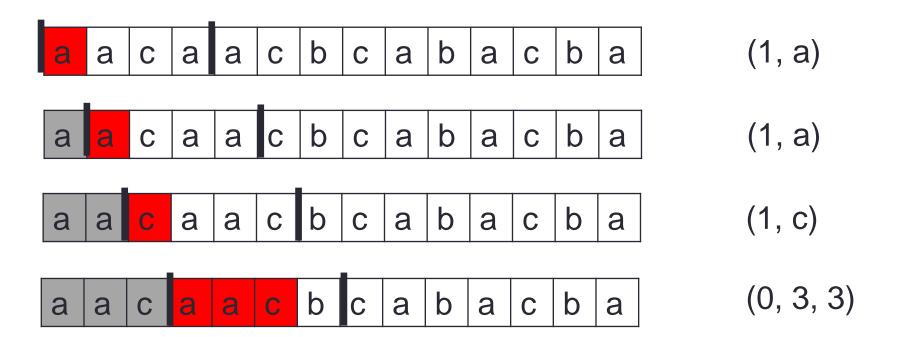
LZ77

- O dicionário é transmitido sem custo extra
 - Seus dados estão no próprio texto decodificado.
- Deve-se escolher com cuidado o tamanho do buffer e do dicionário
 - Senão gasta-se muito tempo na busca sem benefício
- Para texto em inglês
 - Um dicionário de poucos milhares de caracteres
 - Buffer de no máximo 16 caracteres

LZSS (Lempel-Ziv-Storer-Szymanski)

- Extensão do LZ77
 - Cria códigos menores para padrões curtos
 - Usado pelo gzip
- Para codificar padrões:
 - Usa <1,a,b>
 - 1: o bit 1
 - A: início do padrão
 - B: tamanho do padrão
- Para codificar caracteres simples
 - Usa <0, c>
 - 0: o bit 0
 - C: o caractere a codificar

- O formato mais curto é usado quando
 - o tamanho do padrão for < 3



Análise do LZ77

- A taxa de compressão depende do tamanho do dicionário
- No entanto, quanto maior o dicionário
 - Menor será a eficiência
- Como trabalhar com dicionários maiores?
 - LZ78

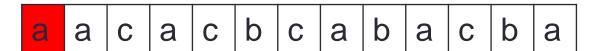
LZ78

Algoritmo básico:

- Manter dicionário de padrões com um id para cada entrada
 - Usando uma Trie
- Codificação
 - A partir da entrada, encontrar o maior padrão S existente no dicionário
 - Codificar com o id correspondente + o próximo caractere na entrada c
 - Adicionar Sc ao dicionário
- Se não existir padrão no dicionário
 - Codificar com id = 0

Próximo caractere (a) não existe no dicionário .





Adicionar código com pos = 0 e caractere = próprio caractere (a)

Adicionar no dicionário o caractere

D	IC	10	na	rio

pos	padrão
1	а

a	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(0, a)
							l			l			\ ' ' /

A maior sequência no dicionário é (a), na posição 1.

a	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(0, a)
а	a	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	

pos	padrão
1	a

Adicionar código com pos = 1 e caractere = próprio caractere (c)

Adicionar no dicionário o caractere (a) + o próximo caractere (c)

a	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(0, a)	pos 1
a	a	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(1, c)	2

pos	padrão
1	а
2	ac

A maior sequência no dicionário é (ac), na posição 2.

a	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(0, a)
a	a	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(1, c)
a	a	С	a	С	b	С	а	b	а	С	b	а	

pos	padrão
1	а
2	ac

Adicionar código com pos = 2 e caractere = próprio caractere (b)

Adicionar no dicionário a sequência (ac) + o próximo caractere (b) Dicionário

a	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(0, a)
а	a	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(1, c)
a	а	С	a	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(2, b)

	ordina i o
pos	padrão
1	а
2	ac
3	acb

Próximo caractere (c) não existe no dicionário.

a	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	a	(0, a)
a	a	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(1, c)
а	а	С	a	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(2, b)
а	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	

pos	padrão
1	а
2	ac
3	acb

Adicionar código com pos = 0 e caractere = próprio caractere (c)

Adicionar no dicionário o caractere

a	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(0, a)
a	a	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(1, c)
а	а	С	a	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(2, b)
а	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(0, c)

pos	padrão
1	а
2	ac
3	acb
4	С

A maior sequência no dicionário é (a), na posição 1.

a	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(0, a)
a	a	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(1, c)
а	а	С	a	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(2, b)
а	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(0, c)
а	а	С	a	С	b	С	a	b	а	С	b	а	

pos	padrão
1	а
2	ac
3	acb
4	С

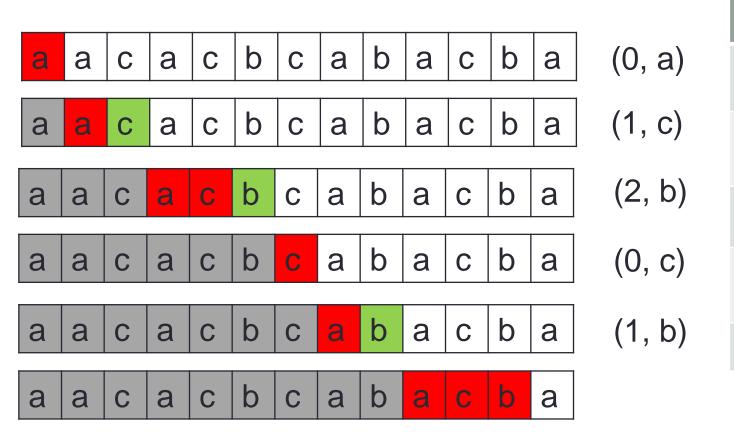
Adicionar código com pos = 1 e caractere = próprio caractere (b)

Adicionar no dicionário o caractere (a) + o próximo caractere (b)

a	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(0, a)
a	a	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(1, c)
а	а	С	a	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(2, b)
а	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(0, c)
a	a	С	a	С	b	С	a	b	а	С	b	а	(1, b)

pos	padrão
1	а
2	ac
3	acb
4	С
5	ab

A maior sequência no dicionário é (acb), na posição 3.



pos	padrão
1	а
2	ac
3	acb
4	С
5	ab

Adicionar código com pos = 3 e caractere = próximo caractere (a)

Adicionar no dicionário a sequência (acb) + o próx. caractere (a)

									1		1	· · · · ·	ı	pos	padrão
a	а	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	а	(0, a)	1	а
a	a	С	а	С	b	С	а	b	а	С	b	a	(1, c)	2	ac
a	a	С	a	С	b	С	a	b	a	С	b	а	(2, b)	3	acb
а	a	С	a	С	b	С	a	b	a	С	b	а	(0, c)	4	С
а	a	С	a	С	b	С	a	b	a	С	b	а	(1, b)	5	ab
а	а	С	а	С	b	С	а	b	a	С	b	а	(3, a)	6	acba

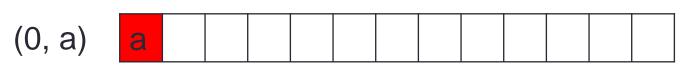
Código zero significa que nada no dicionário pode ser aproveitado





- (1, c)
- (2, b)
- (0, c)
- (1, b)
- (3, a)

- O caractere codificado é copiado para a saída
- O caractere codificado é copiado para o dicionário



pos	padrão
1	a

- (1, c)
- (2, b)
- (0, c)
- (1, b)
- (3, a)

A entrada do dicionário na posição 1 + o caractere codificado (c) são copiados para a saída

Esse conteúdo é copiado para o dicionário

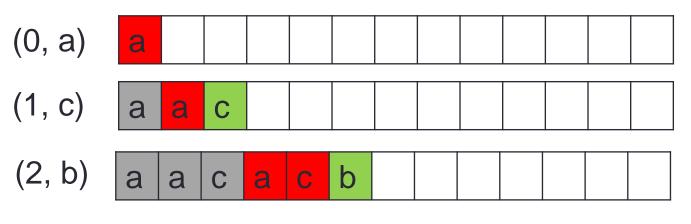
(0, a)	a							
(1, c)	a	a	С					

pos	padrão
1	а
2	ac

- (2, b)
- (0, c)
- (1, b)
- (3, a)

A entrada do dicionário na posição 2 + o caractere codificado (b) são copiados para a saída

Esse conteúdo é copiado para o dicionário



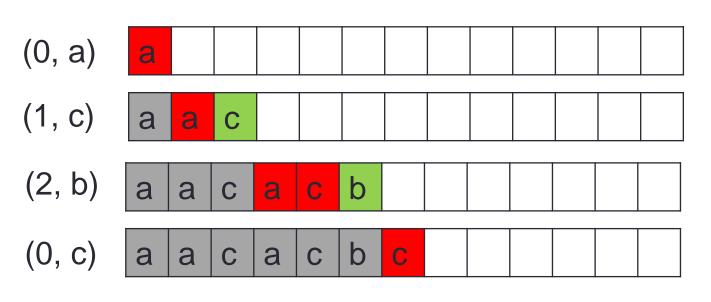
Dicionário

pos	padrão
1	а
2	ac
3	acb

(0, c)

(1, b)

Código zero significa que nada no dicionário pode ser aproveitado

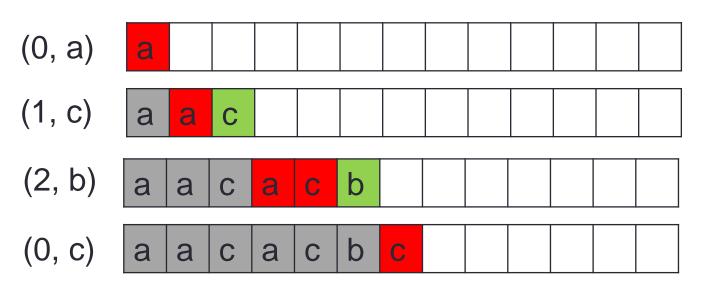


Dicionário

pos	padrão
1	а
2	ac
3	acb

(1, b)

- O caractere codificado é copiado para a saída
- O caractere codificado é copiado para o dicionário



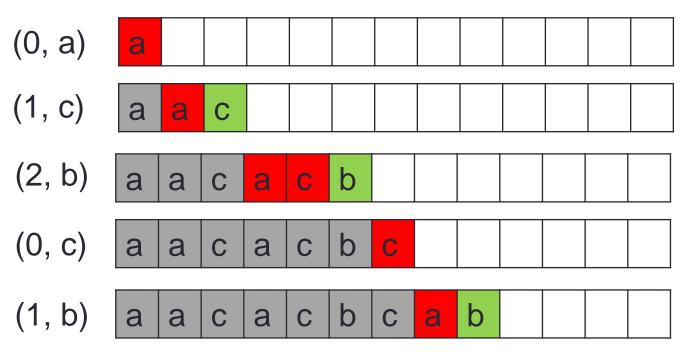
Dicionário

pos	padrão
1	а
2	ac
3	acb
4	С

(1, b)

A entrada do dicionário na posição 1 + o caractere codificado (b) são copiados para a saída

Esse conteúdo é copiado para o dicionário



Dicionário

pos	padrão
1	а
2	ac
3	acb
4	С
5	ab

A entrada do dicionário na posição 3 + o caractere codificado (a) são copiados para a saída

Esse conteúdo é copiado para o dicionário

(0, a)	a												
(1, c)	a	a	С										
(2, b)	а	а	С	a	С	b							
(0, c)	а	а	С	а	С	b	С						
(1, b)	а	а	С	а	С	b	С	a	b				
(3, a)	а	а	С	а	С	b	С	a	b	a	С	b	а

pos	padrão
1	а
2	ac
3	acb
4	С
5	ab
6	acba

Na próxima aula

- Estratégia LZW
 - Uma variação do LZ78
- O método de Burrows Wheeler
- Uma análise de todas as estratégias

Exercício

- Dada a seguinte cadeia de caracteres:
 - a_aba_da_aba_da_baba
- Mostre a codificação que seria obtida pelos seguintes métodos de compressão:
 - LZ77
 - LZ78
- Para o método LZ77, considere um dicionário de tamanho seis e um buffer de tamanho quatro.