

# ARITHMETIC CODING

ANHAR

anhar19@gmail.com

## Arithmetic Coding

- Message dibangun dari sumber  $S = \{x_1, \dots, x_n\}$ ; Probabilitas  $P = \{p_1, \dots, p_n\}$ ;
  - Pada Arithmetic coding message dikodekan sbg bilangan dari interval  $[0,1) = \{y:0 \leq y < 1\}$
  - Bilangan didp dg perluasan sesuai dg prob. kemunculan simbol saat diproses/dikodekan
  - Dilakukan dg menggunakan satu set range interval ditentukan dg prob pd P
- $$IR = \{[0, p_1), [p_1, p_1+p_2), [p_1+p_2, p_1+p_2+p_3), \dots, [p_1+\dots+p_{n-1}, p_1+\dots+p_n)\}$$

Atau dalam prob cumulative:  $P_i = \sum_{j=1}^i p_j$

$IR = \{[0, P_1), [P_1, P_2), [P_2, P_3), \dots, [P_{n-1}, 1)\}$

- Ini adalah subinterval dari interval  $[0,1)$ , tetapi dlm arithmetic coding, juga menentukan pembagian proposional dari interval lain  $[L,R)$  yg dimuat dlm  $[0,1)$  kedlm subinterval:

$IR_{[L,R]} = \{[L, L+(R-L)P_1), [L+(R-L)P_1, L+(R-L)P_2), [L+(R-L)P_2, L+(R-L)P_3), \dots, [L+(R-L)P_{n-1}, L+(R-L)]\}$

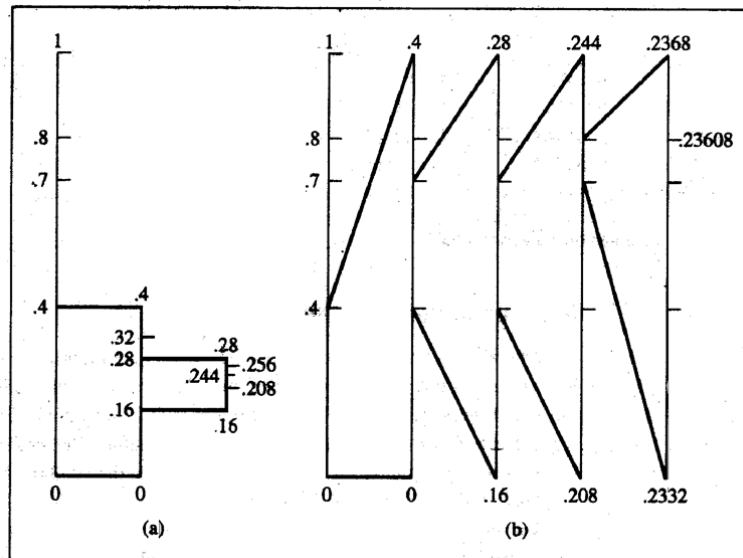
# Algoritma Arithmetic Encoding

```
ArithmeticEncoding(message)
  currentInterval = [0,1);
  while the end of message is not reached
    read letter  $x_i$  from the message;
    divide currentInterval into subintervals  $IR_{currentInterval}$ ;
    currentInterval = subintervali in  $IR_{currentInterval}$ ;
  output bits uniquely identifying currentInterval;
```

## Contoh

- Dg  $S = \{A,B,C,\#\}$  dan  $P = \{0.4, 0.3, 0.1, 0.2\}$  kodekan message ABBC#
- A huruf pertama dari message dan huruf pertama dari S  
→ subinterval pertama  $[0,0.4)$  dipilih dari  $CurrentInterval [0,1)$
- Huruf kedua message B, juga kedua dlm S  
→ subinterval kedua:  
 $[0+(0.4-0)*0.4, 0+(0.4-0)*(0.4+0.3)) = [0.16,0.28)$  dari  $CurrentInterval [0,0.4)$
- Huruf ketiga message B, menyebabkan subinterval kedua dari  $CurrentInterval$  dipilih:  
 $[0.16+(0.28-0.16)*0.4, 0.16+(0.28-0.16)*(0.4+0.3)) = [0.208, 0.244)$
- Setelah memproses huruf C,  $CurrentInterval$  sama dg:  
 $[0.208+(0.244-0.208)*(0.4+0.3), 0.208+(0.244-0.208)*(0.4+0.3+0.1)) = [0.2332,0.2368)$
- Dan setelah simbol message kelima #, subinterval adalah:  
 $[0.2332+(0.2368-0.2332)*(0.4+0.3+0.1), 0.2332+(0.2368-0.2332)*(0.4+0.3+0.1+0.2)) = [0.23608,0.2368)$
- Codeword adalah sembarang bilangan dalam  $CurrentInterval$ 
  - Biasanya batas kiri : 0.23608, atau
  - Rata-rata arithmetic :  $(0.23608+0.2368)/2 = 0.23644$

## Contoh (cont.)



## Contoh (cont.)

current-Interval	length	input letter	subintervals			
[0, 1)	1	A	[0, .4)	[.4, .7)	[.7, .8)	[.8, 1)
[0, .4)	$.4 = p_1$	B	[0, .16)	[.16, .28)	[.28, .32)	[.32, .4)
[.16, .28)	$.12 = p_1 p_2$	B	[.16, .208)	[.208, .244)	[.244, .256)	[.256, .28)
[.208, .244)	$.036 = p_1 p_2 p_2$	C	[.208, .2224)	[.2224, .2332)	[.2332, .2368)	[.2368, .242)
[.2332, .2368)	$.0036 = p_1 p_2 p_2 p_3$	#	[.2332, .23464)	[.23464, .23572)	[.23572, .23608)	[.23608, .2368)
[.23608, .2368)	$.00072 = p_1 p_2 p_2 p_3 p_4$					

# Algoritma Arithmetic Decoding

```

ArithmeticDecoding(codeword)
  currentInterval = [0,1);
  while (1)
    divide currentInterval into subintervals  $IR_{\text{currentInterval}}$ ;
    determine the subintervali of currentInterval to which codeword belongs;
    output letter  $x_i$  corresponding to this subinterval;
    if  $x_i$  is the symbol '#'
      return;
    currentInterval = subintervali in  $IR_{\text{currentInterval}}$ ;
  
```

## Contoh Decoding

- Menggunakan contoh sebelumnya, lakukan proses decoding utk codeword 0.23608

current-Interval	subintervals					ouput letter
[0, 1)	[0, .4)	[.4, .7)	[.7, .8)	[.8, 1)		A
[0, .4)	[0, .16)	[.16, .28)	[.28, .32)	[.32, .4)		B
[.16, .28)	[.16, .208)	[.208, .244)	[.244, .256)	[.256, .28)		B
[.208, .244)	[.208, .2224)	[.2224, .2332)	[.2332, .2368)	[.2368, .242)		C
[.2332, .2368)	[.2332, .23464)	[.23464, .23572)	[.23572, .23608)	[.23608, .2368)		#

## Implementasi Arithmetic Coding

Algoritma Arithmetic coding, tidak bisa langsung diimplementasikan:

- Akhir message harus ditandai (dlm contoh simbol #)
- Makin panjang message range semakin kecil  
→ keterbatasan presisi komputer
- Solusi mengoutputkan digit setelah decimal point jika mempunyai digit yg sama utk lower dan upper bound dari *CurrentInterval* dan men-double-kan panjang interval

## Implementasi Arithmetic Coding

Metoda Binary Arithmetic Coding: secara sistematis men-double-kan *currentInterval* jika panjangnya kurang dari 0.5. Ada 3 kasus:

1. Jika *CurrentInterval* =  $[0.0b_1b_2\dots, 0.0b_1'b_2' \dots)$ , jika berada setengah interval pertama dari interval  $[0,1)$ , maka kedua batas lebih kecil dari  $0.5 = .1_2$ ; keduanya memp. 0 setelah floating point. Bit di shift out dan dioutputkan sbg bagian dari codeword. Menggeser (shifting) kekiri sama spt men-double-kan → ukuran interval double
2. Hasil sama didp jika kedua batas lebih besar  $.1_2$ , berarti kedua batas memp. bit 1 setelah floating point. Bit di shift out, ukuran interval di-double
3. Masalah terjadi jika  $.1_2$  ada dlm *currentInterval*. Bit pertama stlh radix point berbeda pd kedua batas. Ukuran interval di-double-kan hanya jika batas bawah  $\geq 0.25$  dan batas atas  $< 0.75$  (interval berada pada quarter kedua dan ketiga dari interval  $[0,1)$ ). Keputusan bit yg akan dioutputkan ditunda, hanya proses men-double-kan 'dicatat'. Ada tiga kemungkinan:

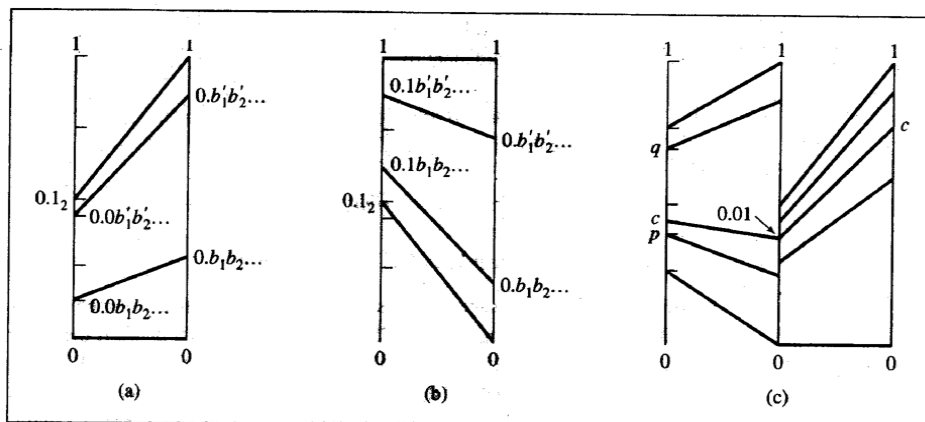
# Implementasi Arithmetic Coding

Tiga kemungkinan jika interval  $[p,q]$  ada dlm quarter kedua dan ketiga dari interval  $[0,1)$

- Jika  $CurrentInterval = [p,q]$  dan codeword  $c$  yg akan dibangkitkan dibawah titik tengah, bit 0 ditambahkan pd codeword. Setelah itu jika subinterval  $[p,q]$  yang memuat  $c$  diperluas dan  $c$  jatuh di atas titik tengah, maka bit berikutnya yg ditambahkan ke  $c$  adalah 1
- Sebaliknya jika  $c$  di atas titik tengah, maka bit yang di-outputkan 1, dan jika setelah perluasan subinterval  $[p,q]$  yg memuat  $c$ ,  $c$  jatuh di bawah titik tengah, maka bit 0 ditambahkan ke  $c$
- Jika setelah perluasan  $CurrentInterval$  yg baru tetap pd quarter kedua dan ketiga dari interval  $[0,1)$ , keputusan kembali ditunda; setelah proses mencapai titik dimana  $CurrentInterval$  di bawah titik tengah, 0 di-outputkan diikuti dg 1 sebanyak  $CurrentInterval$  berada pada 0.25 dan 0.75. Jika  $CurrentInterval$  di atas titik tengah, 1 di-outputkan diikuti dg 0 sebanyak  $CurrentInterval$  berada pada 0.25 dan 0.75.

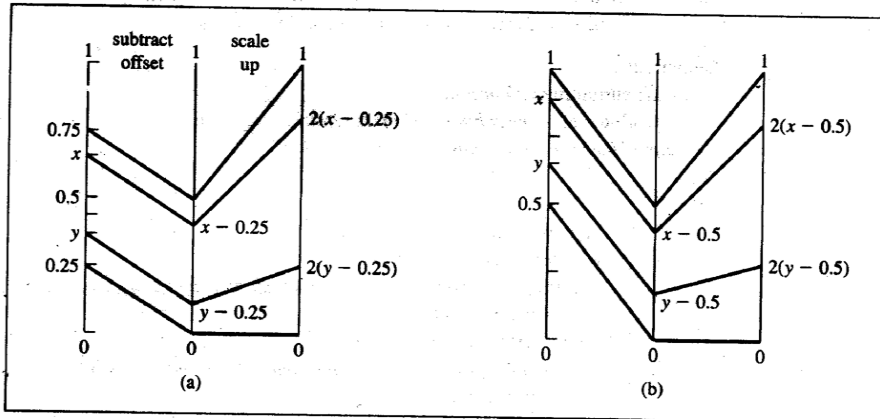
# Implementasi Arithmetic Coding

- Scaling currentInterval jika ada pada interval:  
(a)  $[0, 0.5)$ , (b)  $[0.5, 1)$  dan (c)  $[0.25, 0.75)$

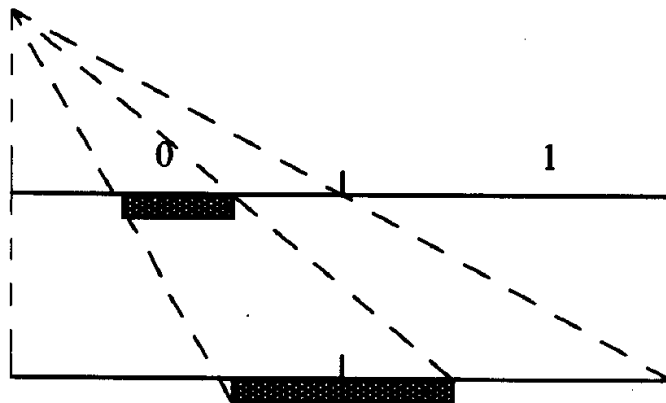


# Implementasi Arithmetic Coding

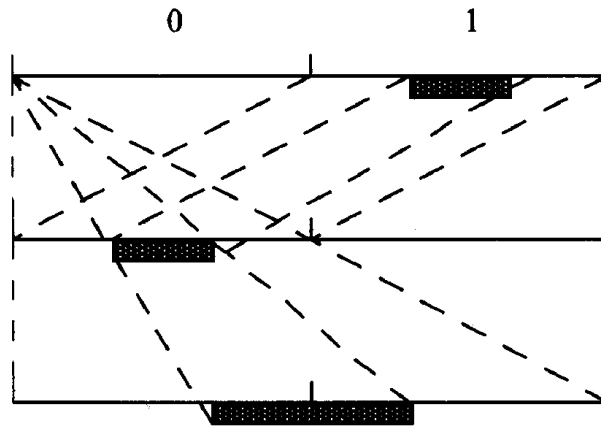
- Scaling currentInterval jika tercakup pada interval:  
(a)  $[0, 0.5)$ , (b)  $[0.5, 1)$



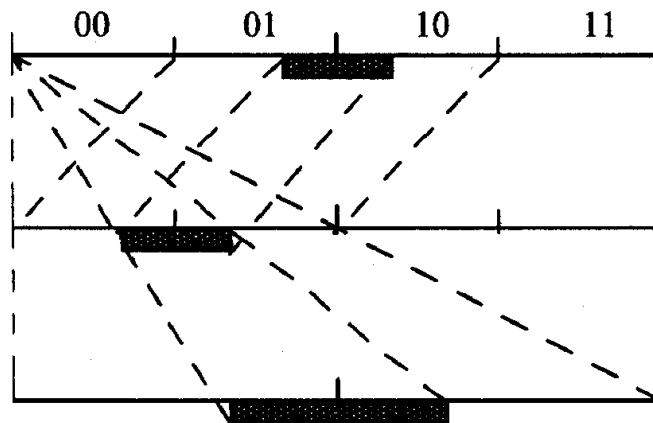
## Batas Atas & Bawah pada Setengah Bagian Pertama



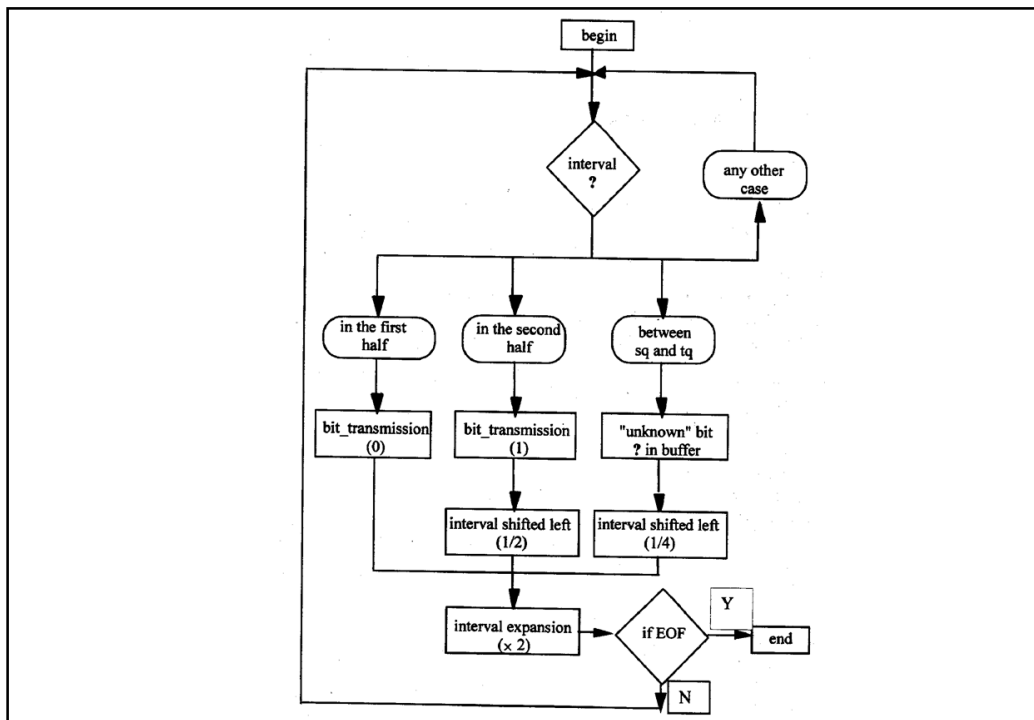
## Batas Atas & Bawah pada Setengah Bagian Kedua



## Interval pada Quarter Kedua dan Ketiga







## Implementasi Arithmetic Coding

- Prosedur di atas diringkaskan:

**OutputBits()**

**while (1)**

**if** currentInterval  $\subset$  [0, .5)

*output 0 and bitCount 1s;*

**bitCount = 0;**

**else if** currentInterval  $\subset$  [.5, 1)

*output 1 and bitCount 0s;*

**bitCount = 0;**

*subtract .5 from left and right bounds of currentInterval;*

**else if** currentInterval  $\subset$  [.25, .75)

**bitCount++;**

*subtract .25 from left and right bounds of currentInterval;*

**else break;**

*double left and right bounds of currentInterval;*

## Finish Arithmetic Encoding

**FinishArithmeticEncoding()**

bitCount ++;

*if lower bound of currentInterval < .25*

*output 0 and bitCount 1s;*

*else output 1 and bitCount 0s;*

## Algoritma Lengkap Arithmetic Encoding

**ArithmeticEncoding(message)**

currentInterval = [0, 1);

bitCount = 0;

*while the end of message is not reached*

*read letter  $x_i$  from the message;*

*divide currentInterval into subintervals  $IR_{\text{currentInterval}}$*

*currentInterval = subinterval <sub>$i$</sub>  in  $IR_{\text{currentInterval}}$*

OutputBits();

**FinishArithmeticEncoding();**

## Contoh

- $S = \{A, B, C, \#\}$ ;  $P = \{0.4, 0.3, 0.1, 0.2\}$
- Kodekan ABBC#

current-Interval	input letter	output bit	subintervals			
[0, 1)	A		[0, .4)	[.4, .7)	[.7, .8)	[.8, 1)
[0, .4)		0				
[.4, .8)	B		[.4, .56)	[.56, .64)	[.64, .8)	
[.32, .56)		—				
[.14, .62)	B		[.14, .332)	[.332, .476)	[.476, .524)	[.524, .62)
[.332, .476)		01				
[.664, .952)		1				
[.328, .904)	C		[.328, .5584)	[.5584, .7312)	[.7312, .7888)	[.7888, .904)
[.7312, .7888)		1				
[.4624, .5776)		—				
[.4248, .6552)		—				
[.3496, .8104)	#		[.3496, .53392)	[.53392, .67216)	[.67216, .71824)	[.71824, .8104)
[.71824, .8104)		100				
[.43648, .6208)		—				
[.37296, .7416)		—				
[.24592, .9832)		0111				

- Code:  $0.001111000111_2 = 0.236083984375$

## In-Class Exercise

- Contoh Soal:  
 $S = \{a, b, c, \#\}$ ;  $P = \{0.3, 0.5, 0.1, 0.1\}$   
 Kodekan message bbac# menggunakan Arithmetic Coding?

# Prosedur Decoding

OutputLetter()

```

divide currentInterval into subintervals  $IR_{currentInterval}$ ;
currentInterval = the subintervali of currentInterval to which bitBuffer belongs;
output letter  $x_i$  corresponding to currentInterval;
while (1)
  if currentInterval  $\subset$  [0, .5)
    ; // no action;
  else if currentInterval  $\subset$  [.5, 1)
    subtract 0.5 from bitBuffer and from left and right bounds of
    currentInterval;
  else if currentInterval  $\subset$  [.25, .75)
    subtract 0.25 from bitBuffer and from left and right bounds of
    currentInterval;
  else break;
  double left and right bounds of currentInterval;
  shift out one bit from bitBuffer and shift in one bit to bitBuffer;

```

# Contoh Decoding

- Decoding codeword 001111000111

current-Interval	bitBuffer	input bits	bitBuffer in decimal	chosen subinterval	output letter
[0, 1)	001111	000111	.234375	[0, .4)	A
[0, .4)	001111	000111	.234375		
[0, .8)	011110	00111	.45875	[.32, .56)	B
[.32, .56)	011110	00111	.45875		
[.14, .62)	011100	0111	.4375	(-.25) [.332, .476)	B
[.332, .476)	011100	0111	.4375		
[.664, .952)	111000	111	.8750		
[.328, .904)	110001	11	.765625	(-.5) [.7312, .7888)	C
[.7312, .7888)	110001	11	.765625		
[.4624, .5776)	100011	1	.546875	(-.5)	
[.4248, .6552)	100111		.609475	(-.25)	
[.3496, .8104)	101110		.71875	(-.25) [.71824, .8104)	#
[.71824, .8104)	011100		.21875	(-.5)	
[.43648, .6208)	011000		.375	(-.25)	
[.37296, .7416)	010000		.25	(-.25)	
[.24592, .9832)					