

### บทที่ 3

#### การบีบข้อมูลเสียงโดยวิธีการทำนายช่วงยาวโดยการกระตุ้นด้วยพัลส์พิเศษค้ำ (อาร์พีอี-แอลทีพี)

ในบทนี้จะกล่าวถึงวิธีการบีบข้อมูลเสียงด้วยวิธีการทำนายช่วงยาวโดยการกระตุ้นด้วยพัลส์พิเศษค้ำหรือเรียกย่อว่า อาร์พีอี-แอลทีพี ซึ่งเป็นวิธีการเดียวกันกับวิธีเข้ารหัสข้อมูลเสียงที่ใช้ในระบบโทรศัพท์เคลื่อนที่จีเอสเอ็ม จัดเป็นการบีบข้อมูลเสียงที่ให้คุณภาพของสัญญาณเสียงในระดับที่ดีโดยที่อัตราความถี่ของข้อมูลเสียงที่บีบแล้วไม่สูงนัก

Degener และ Bormann (1992) ได้แสดงวิธีวิเคราะห์หาพารามิเตอร์ของสัญญาณเสียงในวิธีอาร์พีอี-แอลทีพีโดยแบ่งสัญญาณเสียงหรือข้อมูลเสียงออกเป็นช่วง ๆ โดยที่แต่ละช่วงเรียกว่าเฟรม ในหนึ่งเฟรมประกอบไปด้วยตัวอย่างสัญญาณเสียง 160 ตัวอย่างด้วยกัน อัตราการสุ่มสัญญาณคือ 8 KHz ดังนั้นในแต่ละเฟรมจะใช้เวลาทั้งสิ้น 20 ms การวิเคราะห์แบ่งได้เป็นสองช่วง ในช่วงแรกเรียกว่าการวิเคราะห์ช่วงสั้น (short-term analysis) ส่วนการวิเคราะห์ในช่วงหลังเรียกว่าการวิเคราะห์ช่วงยาว (long-term analysis) การวิเคราะห์ช่วงสั้นจะได้พารามิเตอร์แอลพีซี นั่นคือสัมประสิทธิ์ของตัวกรองซึ่งมีจำนวน 8 ตัวด้วยกัน สำหรับวิธีที่ Degener และ Bormann ใช้ในการวิเคราะห์หาสัมประสิทธิ์คือวิธีของ Schur ซึ่งในรายละเอียดจะได้กล่าวถึงต่อไป ในการวิเคราะห์ช่วงสั้นสัญญาณเสียงจะถูกนำไปเข้าตัวกรองแอลพีซีย้อนกลับ (LPC inverse filter) เพื่อหาสัญญาณพิเศษค้ำ (residual signal) ส่วนในการวิเคราะห์ช่วงยาวจะแบ่งเฟรมข้อมูลสัญญาณพิเศษค้ำที่ได้ออกเป็นส่วนย่อย ๆ สี่ส่วนด้วยกัน โดยที่แต่ละส่วนมีขนาด 40 ตัวอย่างสัญญาณและเรียกว่าเฟรมย่อย (sub-frame) การวิเคราะห์จะทำที่ละเฟรมย่อย ผลของการวิเคราะห์จะให้พารามิเตอร์ของการทำนายช่วงยาว (long term parameter) ซึ่งจะนำไปเข้ารหัส และเก็บในหน่วยจัดเก็บหรือส่งไปในช่องทางสื่อสารพารามิเตอร์ดังกล่าวยังใช้สำหรับการสร้างสัญญาณกระตุ้นที่เหมาะสมสำหรับการคลายสัญญาณเสียงคืนด้วย รายละเอียดการทำงานของวิธีนี้มีดังนี้

### การบีบข้อมูลเสียงด้วยวิธีอาร์พีอี-แอลทีพี

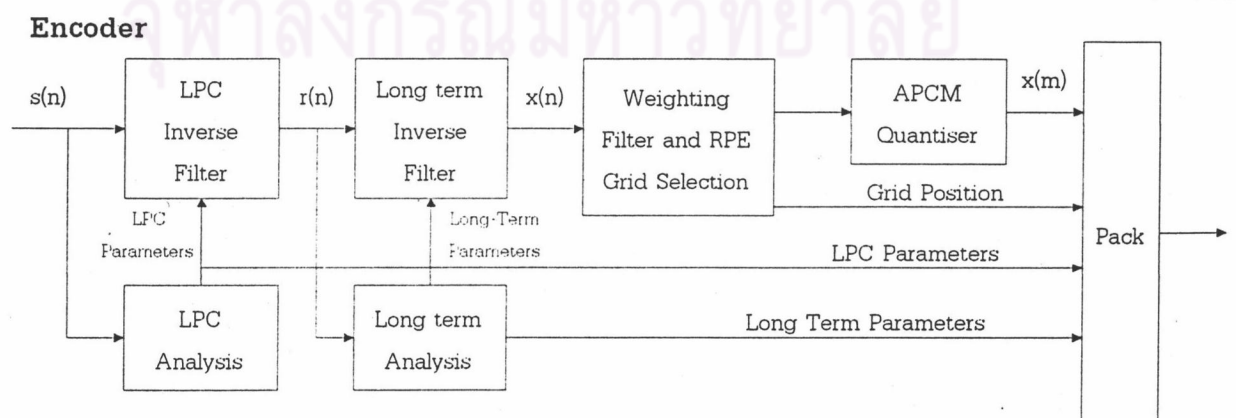
ในรูปที่ 3.1 แสดงแผนผังการทำงานของ การบีบข้อมูลเสียงโดยวิธีอาร์พีอี-แอลทีพี ในรูปสัญญาณเสียง  $s(n)$  ถูกนำไปวิเคราะห์เพื่อหาพารามิเตอร์แอลพีซีซึ่งได้แก่สัมประสิทธิ์ของตัวกรองแอลพีซีจำนวนแปดตัวโดยกระบวนการ LPC Analysis ที่แสดงในรูปสัมประสิทธิ์ที่หาได้จะนำไปใช้ในตัวกรองแอลพีซีย้อนกลับหรือตัวกรองสังเคราะห์ดังที่ได้กล่าวมาแล้วในบทที่ 2 ซึ่งก็คือ LPC Inverse Filter ในรูป โดยมีฟังก์ชันโอนย้ายดังนี้

$$\text{LPC Inverse Filter: } A(z) = 1 - \sum_{i=1}^8 a_i z^{-i}$$

ในทางปฏิบัติจะใช้ตัวกรองผลึก (lattice filter) ซึ่งมีฟังก์ชันโอนย้ายสมมูลกับฟังก์ชันโอนย้ายข้างบนแต่สัมประสิทธิ์ที่ใช้ในการคำนวณเป็นสัมประสิทธิ์การสะท้อน สำหรับในรายละเอียดจะได้กล่าวถึงในส่วนถัดไป สัญญาณที่ได้หลังจากการกรองสัญญาณเสียงด้วยตัวกรองแอลพีซีย้อนกลับคือสัญญาณเศษค่าง  $r(n)$  สัญญาณเศษค่างจะถูกนำไปวิเคราะห์ต่อเพื่อหาพารามิเตอร์ช่วงยาวโดยกระบวนการวิเคราะห์ช่วงยาว ซึ่งก็คือ Long term Analysis ในรูปพารามิเตอร์ที่ได้จากการวิเคราะห์จะนำไปใช้ในตัวกรองย้อนกลับช่วงยาว (Long term Inverse Filter) เพื่อคำนวณหาสัญญาณกระตุ้น  $x(n)$  ตัวกรองย้อนกลับช่วงยาวมีฟังก์ชันโอนย้ายดังนี้

$$\text{Long term Inverse Filter: } P(z) = 1 - bz^{-lag}$$

โดยที่ lag และ b เป็นพารามิเตอร์ช่วงยาวซึ่งจะได้กล่าวถึงรายละเอียดและวิธีการหาในช่วงต่อไป สำหรับสัญญาณกระตุ้น  $x(n)$  จะถูกกรองด้วยตัวกรองเวท (weighting filter) และทำการลดอัตราสุ่ม (down sampling) ลงเพื่อเป็นการลดปริมาณข้อมูล ก่อนที่จะนำไปเข้ารหัสด้วยวิธีเอพีซีเอ็ม (APCM - Adaptive Pulse Code Modulation)

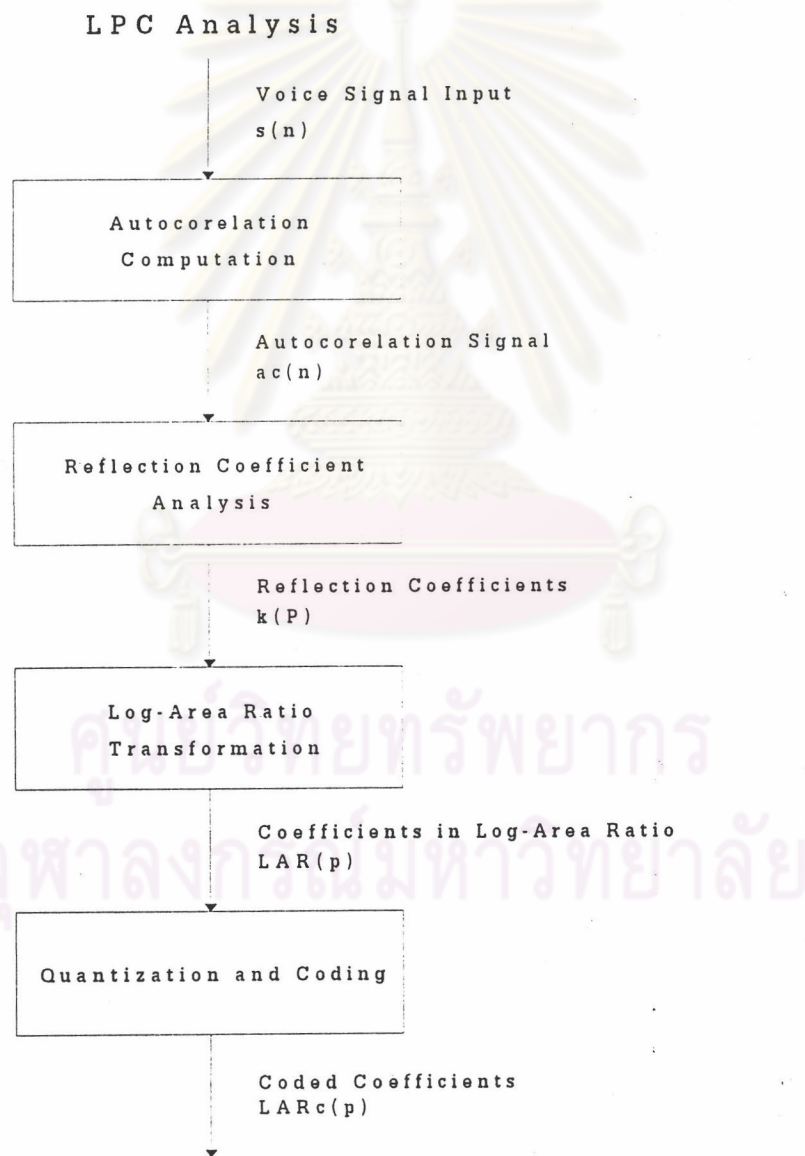


รูปที่ 3.1 แสดงหลักการทำงานของ การบีบข้อมูลเสียงโดยวิธี อาร์พีอี-แอลทีพี

จะได้กล่าวถึงรายละเอียดการทำงานในแต่ละกระบวนการดังต่อไปนี้

1. การวิเคราะห์แอลพีซี (LPC Analysis) การวิเคราะห์แอลพีซีประกอบด้วยขั้นตอนย่อยหลายขั้นตอนด้วยกันดังที่แสดงในรูปที่ 3.2 กล่าวคือ

- การคำนวณออโตโครีเลชัน (Autocorrelation Computation)
- การวิเคราะห์สัมประสิทธิ์การสะท้อน (Reflection Coefficient Analysis)
- การแปลงอัตราส่วนล็อกแเอเรีย (Log-Area Ratio Transformation) และ
- ควอนไทเซชันและการเข้ารหัส (Quantization and Coding)



รูปที่ 3.2 แสดงขั้นตอนย่อยของการวิเคราะห์แอลพีซี



1.1 การคำนวณออโตโครีเลชัน (autocorrelation computation) ของสัญญาณเสียง การคำนวณหาออโตโครีเลชันของสัญญาณทำได้โดย การหาผลรวมของ  $s[n] \cdot s[n+lag]$  สำหรับทุก ๆ  $n$  โดยที่  $s$  เป็นแอเรียซ์ของข้อมูลเสียงหรือเฟรมของข้อมูลเสียงที่มีขนาดเท่ากับ window ในที่นี้ window คือ 160 ส่วน  $n$  เป็นดัชนีของแอเรียซ์ดังกล่าวมีค่าตั้งแต่ 0 จนถึง window-1 และ lag เป็นตำแหน่งของออโตโครีเลชันที่ต้องการหาในที่นี้ lag มีค่าตั้ง 0 ถึง P ในกรณี  $n+lag > window-1$  ถือว่า  $s[n+lag]$  มีค่าเป็นศูนย์ ผลลัพธ์ของการคำนวณจะได้แอเรียซ์ของออโตโครีเลชันที่มีขนาด P+1 โดยที่ P เป็นจำนวนโพลหรือจำนวนของสัมประสิทธิ์ตัวกรองแอลพีซี ออโตโครีเลชันตำแหน่งที่ lag หรือ  $ac[lag]$  เขียนได้เป็น

$$ac[lag] = \sum_{n=0}^{window-lag} (s[n] \cdot s[n+lag]) \quad lag = 0 \dots P \quad (25)$$

สัญญาณออโตโครีเลชันที่ได้จะถูกส่งไปยังส่วนถัดไปเพื่อวิเคราะห์หาสัมประสิทธิ์การสะท้อน

1.2 การวิเคราะห์สัมประสิทธิ์การสะท้อน (reflection coefficient analysis) ในหัวข้อการบีบข้อมูลเสียงด้วยวิธีแอลพีซี ได้กล่าวถึงการวิเคราะห์หาสัมประสิทธิ์การสะท้อนด้วยวิธีเลวินสัน-เดอบินไปแล้ว นอกจากนี้วิธีเลวินสัน-เดอบินแล้ว Kondos (1995) ยังได้กล่าวถึงวิธีการอื่น ๆ ที่สามารถใช้ในการวิเคราะห์หาสัมประสิทธิ์การสะท้อนหรือสัมประสิทธิ์ทำนายได้แก่ วิธีโคแวนเรียนซ์และวิธีผลึก ในที่นี้จะกล่าวถึงอีกวิธีหนึ่งซึ่งเสนอโดย Schur เนื่องจากเป็นวิธีที่ใช้ในการวิจัยบีบข้อมูลเสียงด้วยวิธีอาร์พีซี-แอลทีพีในครั้งนี้ Degener และ Bommann (1992) ได้กล่าวถึงวิธีของ Schur ไว้ว่ามีความสัมพันธ์กับวิธีของเลวินสัน-เดอบิน แต่สามารถทำงานได้เร็วกว่าบนเครื่องที่มีสถาปัตยกรรมแบบขนาน โดยที่ วิธีของ เลวินสัน-เดอบินจะต้องใช้เวลาเป็นอัตราส่วนกับ  $P \cdot \log(P)$  แต่วิธีของ Schur จะใช้เวลาเป็นอัตราส่วนกับ P เท่านั้น การวิเคราะห์ของ Schur สามารถเขียนเป็นฟังก์ชันในภาษาซีดังนี้

```
#define P_MAX 8
/* returns the minimum mean square error */
double schur(
    double const * ac,          /* in: [0...p] autocorrelation values */
    double * ref)             /* out: [0...p-1] reflection coefficients */
{
    int i, m; double r, error = ac[0], G[2][P_MAX];

    if (ac[0] == 0.0) {
        for (i = 0; i < P_MAX; i++) ref[i] = 0;
        return 0;
    }

    /* Initialize the rows of the generator matrix G to ac[1...p]. */
    for (i = 0; i < P_MAX; i++)
        G[0][i] = G[1][i] = ac[i + 1];
```



```

for (i = 0;;) {
  /* Calculate this iteration's reflection coefficient and error. */
  ref[i] = r = -G[1][0] / error;
  assert( ref[i] <= 1.0 );
  error += G[1][0] * r;

  if (++i >= P_MAX) return error;

  /* Update the generator matrix. Unlike Levinson-Durbin's summing of
   * reflection coefficients, this loop could be executed in parallel
   * by p processors in constant time.
   */
  for (m = 0; m < P_MAX - i; m++) {
    G[1][m] = G[1][m + 1] + r * G[0][m];
    G[0][m] = G[1][m + 1] * r + G[0][m];
  }
}
}

```

สำหรับโปรแกรมการวิเคราะห์แอลพีซีด้วยวิธีของ Schur ในภาษาแอสเซมบลีของ ADSP2101 นั้นได้แสดงไว้ในส่วนภาคผนวก

1.3 การแปลงอัตราส่วนล็อกแเอเรีย (log-area ratio transformation) Kondos (1995) ได้กล่าวว่าการตรวจสอบเสถียรภาพของตัวกรองจากสัมประสิทธิ์การสะท้อนทำได้โดยการตรวจสอบว่าค่าสมบูรณ์ของสัมประสิทธิ์จะต้องไม่มากไปกว่า 1 นั่นคือ ตัวกรองแอลพีซีจะมีเสถียรภาพเมื่อ

$$|K_i| \leq 1.0 \quad (26)$$

โดยที่  $K_i$  เป็นสัมประสิทธิ์การสะท้อนที่  $i$

ดังนั้นในการสร้างระบบสำหรับการบีบข้อมูลเสียงโดยทั่วไปจึงนิยมใช้สัมประสิทธิ์การสะท้อนมากกว่าสัมประสิทธิ์ทำนายเพราะสามารถตรวจสอบเสถียรภาพของตัวกรองได้นั่นเอง แต่อย่างไรก็ตาม สัมประสิทธิ์การสะท้อนก็ยังไม่เหมาะที่จะนำไปควอนไทซ์โดยตรงเนื่องจากสเปกตรัมเซนซิวิตี (spectral sensitivity) ของ  $K_i$  มีค่าไม่สม่ำเสมอ หมายความว่าขนาดของ  $K_i$  ที่มีค่าใกล้เคียงหนึ่งต้องการความเที่ยงตรงในการควอนไทซ์มากกว่าค่า  $K_i$  ที่ห่างไปจากหนึ่ง ดังนั้นจึงมีความจำเป็นที่จะต้องใช้ฟังก์ชันบางชนิดในการแปลง  $K_i$  ให้มีการกระจายค่าอย่างสม่ำเสมอก่อนที่จะควอนไทซ์ ฟังก์ชันที่นิยมใช้ได้แก่ ฟังก์ชันอัตราส่วนล็อกแเอเรีย (log-area ratio - LAR) และ ฟังก์ชันอินเวอร์สไซน์ (inverse sine - IS )

ฟังก์ชันอัตราส่วนล็อกแเอเรียสำหรับแปลง  $K$  เป็นอัตราส่วนล็อกแเอเรีย ได้แก่

$$g_i = \log\left(\frac{1-k_i}{1+k_i}\right) \quad (27)$$

ส่วนฟังก์ชันที่ใช้ในการแปลงอัตราส่วนล็อกแอเรียเป็น K ได้แก่

$$k_i = \left(\frac{1-10^{s_i}}{1+10^{s_i}}\right) \quad (28)$$

สำหรับการแปลงแบบอินเวอร์สชันก็จะอาศัยฟังก์ชันอินเวอร์สชันและไซน์ตามลำดับ โดยสามารถเขียนเป็นสมการได้ดังต่อไปนี้

$$s_i = \sin^{-1}(k_i) \quad (29)$$

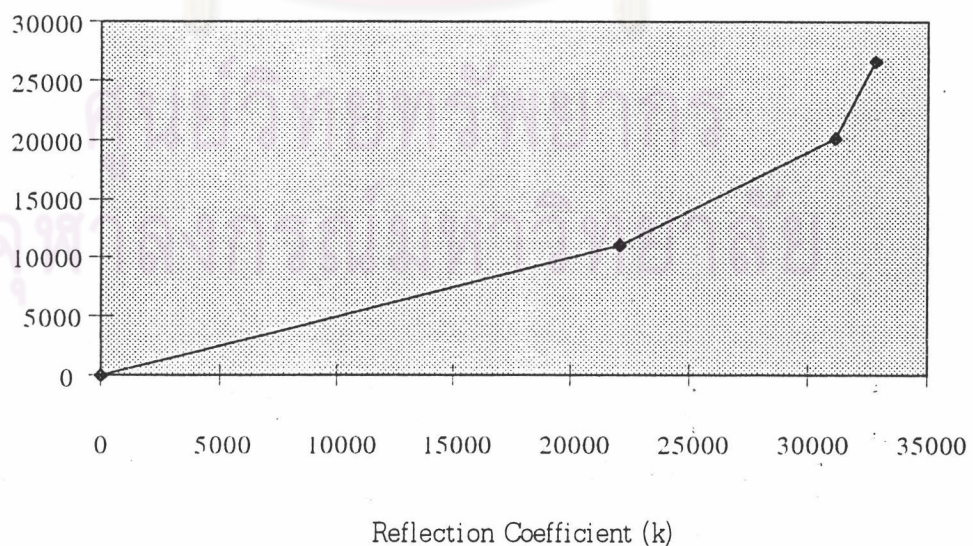
สำหรับการแปลงสัมประสิทธิ์การสะท้อนไปเป็นรูปอินเวอร์สชัน

$$k_i = \sin(s_i) \quad (30)$$

สำหรับการแปลงรูปอินเวอร์สชันไปเป็นสัมประสิทธิ์การสะท้อน

#### Reflection Coefficient to LAR Conversion

Log-Area Ratio (LAR)



รูปที่ 3.3 แสดงการแปลงสัมประสิทธิ์การสะท้อนไปเป็นอัตราส่วนล็อกแอเรียโดยการประมาณค่า

Degener และ Bormann (1992) ได้ใช้วิธีล็อกการริ้มในแบบการประมาณค่าในงานวิจัยของเขา และวิธีการประมาณนี้ก็มีความเหมาะสมในการประมวลผลแบบทันทีซึ่งทำให้การคำนวณทำได้อย่างรวดเร็ว วิธีประมาณค่าของของฟังก์ชันดังกล่าวทำได้โดยการแบ่งค่าของสัมประสิทธิ์การสะท้อนเป็น 3 ช่วง แต่ละช่วงก็จะประมาณด้วยเส้นตรงหนึ่งเส้น โดยที่ความชันของเส้นตรงทั้ง 3 เส้นเพิ่มขึ้นตามลำดับ การประมาณค่าดังกล่าวแสดงเป็นความสัมพันธ์ระหว่าง LAR กับสัมประสิทธิ์การสะท้อนดังรูปที่ 3.3

1.4 ควอนไทเซชันและการเข้ารหัส (quantization and coding) เมื่อได้อัตราส่วนล็อกแอเรียมาแล้วขั้นตอนต่อไปคือการควอนไทซ์อัตราส่วนล็อกแอเรียและการเข้ารหัสเพื่อให้ได้ข้อมูลที่ใช้จำนวนบิตน้อย ๆ สำหรับการจัดเก็บหรือส่งไปในช่องนำสัญญาณสมการที่ใช้ในการควอนไทซ์และเข้ารหัส LAR ที่ใช้ในการวิจัยคือ

$$\text{quantized\_LAR} = \frac{\frac{A * \text{LAR}}{32768} + B + 256}{512} \quad (31)$$

โดยที่ LAR เป็นอัตราส่วนล็อกแอเรียที่ต้องการควอนไทซ์และเข้ารหัส  
quantized\_LAR เป็นอัตราส่วนล็อกแอเรียที่เข้ารหัสแล้ว

LAR#	A	B	ค่าสูงสุดของ quantizedLAR	ค่าต่ำสุดของ quantizedLAR	จำนวนบิตที่ต้อง ใช้
LAR1	20480	0	31	-32	6
LAR2	20480	0	31	-32	6
LAR3	20480	2048	15	-16	5
LAR4	20480	-2560	15	-16	5
LAR5	13964	94	7	-8	4
LAR6	15360	-1792	7	-8	4
LAR7	8534	-341	3	-4	3
LAR8	9036	-1144	3	-4	3

ตารางที่ 3.1 แสดงค่า A B ค่าสูงสุด ต่ำสุด และจำนวนบิตที่ใช้ในการควอนไทซ์และเข้ารหัสอัตราส่วนล็อกแอเรีย

ค่าของ A และ B สำหรับอัตราส่วนล็อกแอเรียทั้งแปดตัวนั้นได้แสดงไว้ในตารางที่ 3.1 ถ้าหากค่าที่ได้จากการคำนวณมีค่ามากกว่าค่าสูงสุดที่แสดงไว้ในตารางก็จะถูกจำกัดให้มีค่า



เท่ากับค่าสูงสุดในตาราง หรือในทำนองเดียวกันถ้าค่าที่คำนวณได้น้อยกว่าค่าต่ำสุดที่แสดงไว้ในตารางก็จะถูกจำกัดให้มีค่าเท่ากับค่าต่ำสุดในตารางเช่นกัน

2. ตัวกรองแอลพีซีย้อนกลับ (LPC inverse filter) ตัวกรองแอลพีซีย้อนกลับรับเฟรมสัญญาณเสียง และสัมประสิทธิ์การสะท้อนซึ่งอยู่ในรูปล็อกแอเรียที่เข้ารหัสไว้แล้ว (coded log-area ratio - LARc) ทั้งแปดจำนวนเข้ามา เพื่อใช้ในการสร้างสัญญาณเศษค้าง (residual signal) ในขั้นแรก LARc จะถูกแปลงกลับไปอยู่ในรูปอัตราส่วนล็อกแอเรีย (LAR) เสียก่อน และต่อจากนั้นจึงถูกแปลงกลับไปเป็นสัมประสิทธิ์การสะท้อน

การแปลง LARc ให้อยู่ในรูปอัตราส่วนล็อกแอเรียทำได้โดยใช้สมการดังต่อไปนี้

$$LAR = \frac{[(LARc + MIC) * 1024 - B * 2] * INVA}{16384} \quad (32)$$

โดยที่ค่าของ B MIC และ INVA ของการคำนวณ LAR แต่ละตัวมีค่าดังตารางที่

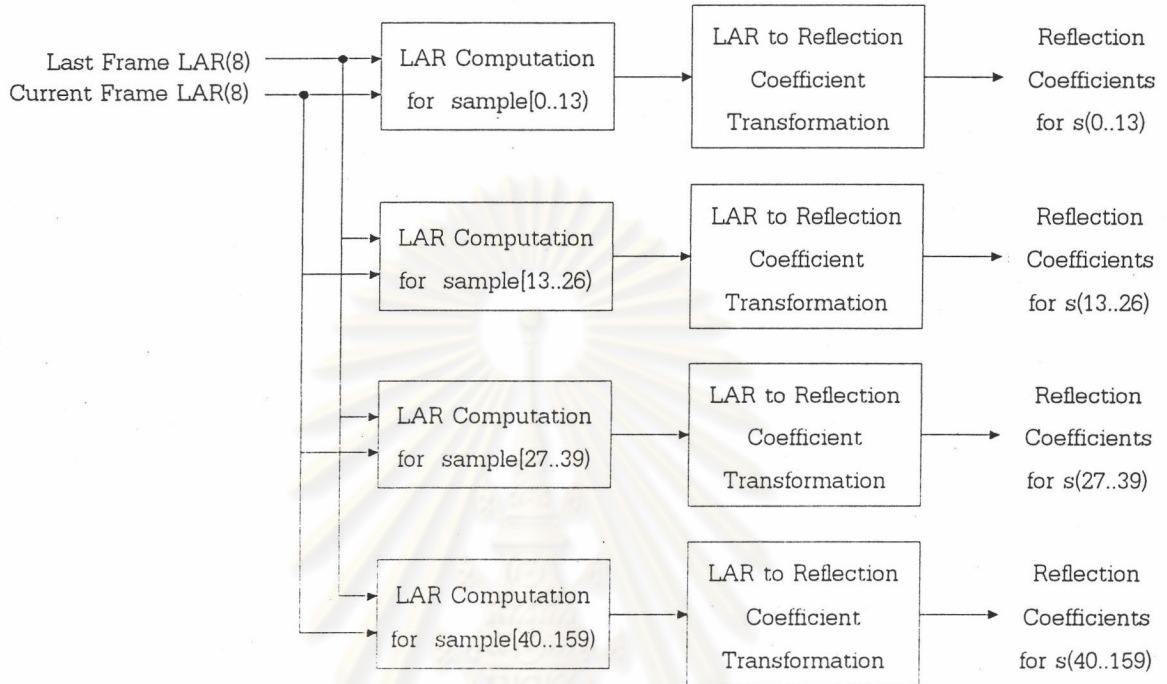
3.2

LAR#	B	MIC	INVA
LAR1	0	-32	13107
LAR2	0	-32	13107
LAR3	2048	-16	13107
LAR4	-2560	-16	13107
LAR5	94	-8	19223
LAR6	-1792	-8	17476
LAR7	-341	-4	31454
LAR8	-1144	-4	29708

ตารางที่ 3.2 แสดงค่า B MIC และ INVA ซึ่งใช้ในการแปลง LARc เป็น LAR

เมื่อได้ LAR ทั้งแปดตัวมาแล้วมันก็จะถูกนำไปเฉลี่ยกับ LAR ในเฟรมที่แล้วในอัตราส่วนที่เหมาะสมเพื่อคำนวณหาสัมประสิทธิ์การสะท้อนอีก 4 ชุด การวิเคราะห์และสังเคราะห์สัญญาณเสียงในแต่ละเฟรมก็จะใช้สัมประสิทธิ์การสะท้อนทั้งสี่ชุดมาทำการคำนวณการทำเช่นนี้ทำให้สัญญาณที่ได้จากการสังเคราะห์มีความต่อเนื่องกลมกลืนมากขึ้นโดยเฉพาะในช่วงที่เป็นจุดเชื่อมต่อระหว่างเฟรม อัตราส่วนในการเฉลี่ยมีลักษณะดังนี้

### Decoding of coded Log-Area Ratio



รูปที่ 3.4 แสดงการคำนวณหาสัมประสิทธิ์การสะท้อนทั้ง 4 ชุดจาก LAR ในเฟรมปัจจุบันและ LAR ในเฟรมที่แล้ว

ให้  $ILAR(i)$  เป็น LAR ตัวที่  $i$  ของเฟรมที่แล้ว และ  
 $pLAR(i)$  เป็น LAR ตัวที่  $i$  ของเฟรมปัจจุบัน  
 $s(m..n)$  เป็นสัญญาณเสียงในแอเรย์ตั้งแต่ตัวที่  $m$  ถึงตัวที่  $n$

LAR ตัวที่  $i$  ในช่วงที่ 1 สำหรับ  $s(0..13)$ :

$$LAR(i) = 0.75 * ILAR(i) + 0.25 * pLAR(i)$$

LAR ตัวที่  $i$  ในช่วงที่ 2 สำหรับ  $s(13..26)$ :

$$LAR(i) = 0.50 * ILAR(i) + 0.50 * pLAR(i)$$

LAR ตัวที่  $i$  ในช่วงที่ 3 สำหรับ  $s(27..39)$ :

$$LAR(i) = 0.25 * ILAR(i) + 0.75 * pLAR(i)$$

LAR ตัวที่  $i$  ในช่วงที่ 4 สำหรับ  $s(40..159)$ :

$$LAR(i) = 0.00 * ILAR(i) + 1.00 * pLAR(i)$$

สัมประสิทธิ์การสะท้อนในแต่ละชุดจะถูกนำไปใช้ในตัวกรองผลึกเพื่อคำนวณหาสัญญาณเศษค่าง (residual signal) สำหรับแต่ละช่วงเฟรมย่อย

จากบทก่อนเราทราบว่าตัวกรองวิเคราะห์ที่มีฟังก์ชันโอนย้ายดังนี้

$$A(z) = 1 - \sum_{i=1}^P a_i z^{-i}$$

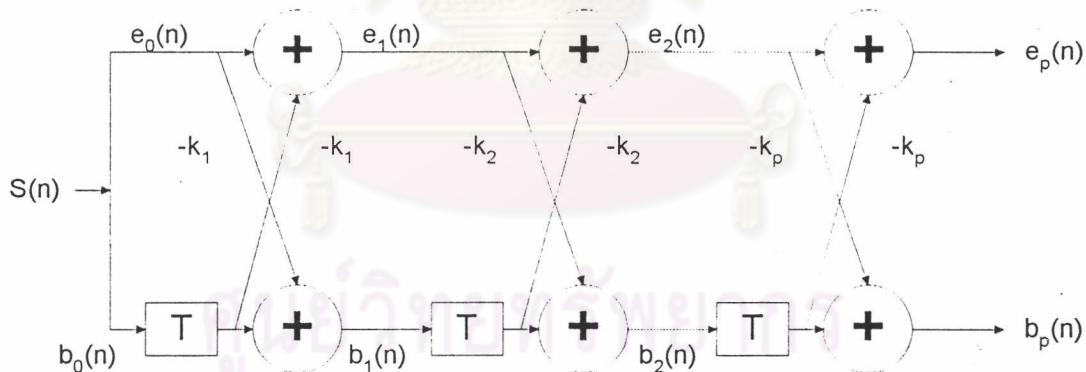
และสัญญาณเศษค่าง  $r(z)$  ที่ได้จากการกรองสัญญาณเสียงรับเข้าด้วยตัวกรองวิเคราะห์  $A(z)$  คือ

$$r(z) = S(z)A(z)$$

โดยขั้นตอนวิธีของเลวินสัน-เดอบินทำให้ทราบความสัมพันธ์ระหว่างสัมประสิทธิ์การสะท้อนและสัมประสิทธิ์การทำนายดังนี้

$$\alpha'_j = \alpha_j - k'_j \alpha_{j-1} \quad j=1,2,3, \dots, i-1$$

ด้วยการเริ่มต้นด้วยสมการข้างต้นสามสมการนี้ Rabiner และ Schafer ได้แสดงให้เห็นว่าตัวกรองวิเคราะห์ดังกล่าวสามารถสร้างขึ้นได้โดยใช้สัมประสิทธิ์การสะท้อนในตัวกรองผลึก ซึ่งมีแผนผังการไหลของสัญญาณ (signal flow diagram) ดังรูปที่ 3.5 (Rabiner และ Schafer, 1978 อ้างถึงใน Frerking, 1994 )



รูปที่ 3.5 แผนผังการไหลของสัญญาณในตัวกรองวิเคราะห์แบบผลึก

จากในรูป  $b_i$  มีชื่อเรียกว่าลำดับค่าผิดพลาดของการทำนายย้อนกลับ (backward prediction error sequence) รูปเครื่องหมายบวกในวงกลมหมายถึงการรวมสัญญาณ ส่วนรูปอักษร T ในสี่เหลี่ยมหมายถึงการหน่วงสัญญาณในเชิงเวลาไปหนึ่งตัวอย่าง ดังนั้นจากรูป ลำดับค่าผิดพลาดของการทำนายย้อนกลับจึงมีค่าเป็น

$$b_i(n) = b_{i-1}(n-1) - k_i e_{i-1}(n) \quad (33)$$

ส่วน  $e_i$  เรียกว่าลำดับค่าผิดพลาดของการทำนายไปข้างหน้า (forward prediction error sequence) ซึ่งก็คือสัญญาณเศษค่างที่เราต้องการหา จากรูป  $e_i$  มีค่าเป็น



$$e_i = e_{i-1}(n) - k_i b_{i-1}(n-1) \quad (34)$$

จากสมการทั้งสองสามารถเขียนเป็นฟังก์ชันในภาษาซีซึ่งแสดงการคำนวณหาสัญญาณเศษค้ำจากสัญญาณเสียงโดยใช้ตัวกรองวิเคราะห์แบบผลึกได้ดังต่อไปนี้

```
#define P_MAX 8
static void short_term_analysis(
    double const * ref, /* in: [0...p-1] reflection coefficients */
    int n, /* # of samples */
    double const * in, /* [0...n-1] input samples */
    double * out) /* out: [0...n-1] short-term residual */
{
    double sav, s, ui; int i;
    static double u[P_MAX];

    while (n--) {
        sav = s = *in++;
        for (i = 0; i < P_MAX; i++) {
            ui = u[i];
            u[i] = sav;

            sav = ui + ref[i] * s;
            s = s + ref[i] * ui;
        }
        *out++ = s;
    }
}
```

สำหรับการคำนวณหาสัญญาณเศษค้ำในภาษาแอสเซมบลีของ ADSP2101 นั้นได้แสดงไว้ในภาคผนวก เนื่องจากสัมประสิทธิ์การสะท้อน  $ref[i]$  ที่คำนวณได้จากวิธีเลวินสัน-เดอบินเป็นค่าลบดังนั้นในโปรแกรมจึงใช้การบวกแทนการลบ สำหรับขั้นตอนต่อไปเป็นการหาสัญญาณกระตุ้นจากสัญญาณเศษค้ำซึ่งประกอบด้วยขั้นตอนย่อยสองขั้นตอนคือการวิเคราะห์ช่วงยาวและการกรองสัญญาณเศษค้ำเพื่อหาสัญญาณกระตุ้น จะกล่าวต่อไปในหัวข้อ 3 และ 4 ตามลำดับ

3. การวิเคราะห์ช่วงยาว (long term analysis) การวิเคราะห์ช่วงยาวเป็นการวิเคราะห์เพื่อหาพารามิเตอร์ซึ่งจะต้องใช้ในตัวกรองย้อนกลับช่วงยาวหรือเรียวย่อว่าตัวกรองแอลทีไอ (long-term inverse filter - LTI) ก่อนอื่นจะกล่าวถึงตัวกรองทำนายช่วงยาวหรือตัวกรองแอลทีพี (long-term predictor filter-LTP) เสียก่อน ตัวกรองแอลทีพีเป็นตัวสร้างสัญญาณเศษค้ำจากสัญญาณกระตุ้นและเป็นขั้นตอนการทำงานที่สำคัญขั้นตอนหนึ่งในการคลายข้อมูลเสียง ตัวกรองแอลทีพีซึ่งใช้สัญลักษณ์  $1/P(z)$  ถูกกำหนดด้วยสมการตัวกรองต่อไปนี้

ตัวกรองแอลทีพี: 
$$\frac{1}{P(z)} = \frac{1}{1 - \sum_{i=-l}^l b_i z^{-(D+i)}} \quad (35)$$

โดยที่

$D$  เป็นตัวชี้ไปยังตำแหน่งในแอเรียโครสโครีเลชันช่วงยาว (long-term cross correlation) ซึ่งปกติก็คือคาบของพิทช์ของสัญญาณเสียง หรือค่าทวีคูณของมัน ในบางครั้งก็เรียกว่าแล็ก (lag)

$b_i$  เป็นสัมประสิทธิ์อัตราขยายแอลทีพี (LTP gain coefficient)

$i$  เป็นจำนวนแทพ (tap) ของตัวกรอง ซึ่งทั่วไปมักจะให้  $i$  มีค่าเป็นศูนย์นั่นคือมีหนึ่งแทพ หรือให้  $i$  มีค่าเป็นหนึ่งนั่นคือมีสามแทพ ในการวิจัยนี้ เลือก  $i$  เป็นศูนย์

พารามิเตอร์แอลทีพีซึ่งก็คือ  $b_i$  และ  $D$  จะมีค่าแปรเปลี่ยนไปตามเวลาเช่นเดียวกับพารามิเตอร์ของตัวกรองช่วงสั้น Kondos (1995) ได้กล่าวถึงการปรับตัวตามเวลาของพารามิเตอร์แอลทีพีว่าจะเปลี่ยนเร็วกว่าพารามิเตอร์ช่วงสั้น นั่นคือจะมีการแปรค่าในทุก ๆ 5 ถึง 10 ms นั้นเป็นสาเหตุที่ทำให้ต้องแบ่งเฟรมข้อมูลเสียงออกเป็นเฟรมย่อย (sub-frame) โดยแบ่งเป็นสี่ส่วนเท่า ๆ กัน ดังนั้นในแต่ละเฟรมย่อยจะมีตัวอย่างสัญญาณ 40 ตัวอย่าง หรือถ้าคิดเป็นช่วงเวลาก็จะได้เฟรมย่อยละ 5 ms เนื่องจากเฟรมข้อมูลกินเวลา 20 ms นั่นเอง การวิเคราะห์ช่วงยาวจะทำให้ละเฟรมย่อยจนครบทั้งสี่เฟรมย่อยดังนั้นภายหลังการวิเคราะห์จะทำให้ได้พารามิเตอร์ช่วงยาวจำนวนสี่ชุดด้วยกัน

ตัวกรอง แอลทีพี หรือ  $1/P(z)$  เป็นตัวกรองที่สร้างสัญญาณเศษค่างจากสัญญาณกระตุ้น ซึ่งมีบทบาทในการถอดรหัสสัญญาณเศษค่างกลับมาในตอนคลายข้อมูลเสียง จะได้กล่าวถึงตัวกรองแอลทีพีอีกครั้งในส่วนที่เกี่ยวกับการคลายข้อมูลเสียง สำหรับตัวกรองแอลทีไอก็คือส่วนกลับของตัวกรองแอลทีพีนั่นเอง การทำงานของตัวกรองแอลทีไอก็จะกลับกับตัวกรองแอลทีพี กล่าวคือมันจะรับสัญญาณเศษค่างเป็นอินพุทแล้วทำการคำนวณหาสัญญาณกระตุ้นก่อนที่จะหาพารามิเตอร์ช่วงยาว  $D$  หรือแล็ก จะต้องคำนวณหาสัญญาณโครสโครีเลชัน (cross correlation) ระหว่างสัญญาณเศษค่างของเฟรมย่อยปัจจุบันกับสัญญาณเศษค่างในเฟรมย่อยก่อนนี้ก่อน ค่าของโครสโครีเลชันถูกบรรจุในแอเรียที่มีขนาดเป็นสองเท่าของเฟรมย่อย ในที่นี้คือ 80 ดัชนีที่ชี้ไปยังค่าที่ใหญ่ที่สุดในแอเรียนี้ก็คือ lag นั่นเอง สำหรับการหาสัมประสิทธิ์แอลทีพีหรือ  $b_i$  คำนวณได้จากสมการต่อไปนี้

$$b_i = \frac{\max\_cc}{energy} \quad (36)$$

โดยที่  $\max_{cc}$  เป็นค่าสูงสุดในสัญญาณคอสโครีเลชัน แล็กจะถูกกำหนดให้เป็นดัชนีที่ชี้ไปยัง  $\max_{cc}$  ส่วน  $\text{energy}$  เป็นค่าพลังงานของสัญญาณเศษค่าง ซึ่งก็คือผลรวมของสัญญาณเศษค่างแต่ละตัวยกกำลังสอง ในการคำนวณจริงสามารถใช้ฟังก์ชันในการคำนวณหาออตโครีเลชันมาใช้ได้ โดย  $\text{energy}$  เป็นค่าของออตโครีเลชันตัวแรกในแอเรย์ กรณีที่  $\text{energy}$  มีค่าเป็นศูนย์  $b_i$  จะถูกกำหนดให้มีค่าเป็นศูนย์ โปรแกรมภาษาซีต่อไปนี้แสดงการวิเคราะห์หาพารามิเตอร์ช่วงยาวดังกล่าว

```
#define SUBWIN 40
/* Calculate long-term prediction lag and gain. */
static void long_term_parameters(
    double const * d, /* in: [0.....SUBWIN-1] samples */
    double const * prev, /* [-3*SUBWIN+1...0] past signal */
    int * lag_out, /* out: LTP lag */
    double * gain_out) /* LTP gain */
{
    int i, lag;
    double cc[2 * SUBWIN], maxcc, energy;

    /* Find the maximum correlation with lags SUBWIN...3*SUBWIN-1
     * between this frame and the previous ones.
     */
    crosscorrelation(SUBWIN, d, prev - SUBWIN, 2 * SUBWIN, cc);
    maxcc = cc[lag = 0];

    for (i = 1; i < 2 * SUBWIN; i++)
        if (cc[i] > maxcc) maxcc = cc[lag = i];

    *lag_out = lag + SUBWIN;

    /* Calculate the gain from the maximum correlation and
     * the energy of the selected SUBWIN past samples.
     */
    autocorrelation(SUBWIN, prev - *lag_out, 1, &energy);
    *gain_out = energy ? maxcc / energy : 0.0;
}
/* Compute the autocorrelation
 * ac(l) =  $\sum x(i) * x(i-l)$  for all i
 * for lags l between 0 and lag-1, and x(i) == 0 for i < 0 or i >= n
 */
void autocorrelation(
    int n, double const * x, /* in: [0...n-1] samples x */
    int lag, double * ac) /* out: [0...lag-1] autocorrelation */
{
    double d; int i;
    while (lag-- > 0) {
        for (i = lag, d = 0; i < n; i++) d += x[i] * x[i-lag];
        ac[lag] = d;
    }
}
```



สำหรับโปรแกรมในการวิเคราะห์ช่วงยาวในภาษาแอสเซมบลีของ ADSP2101 นั้น ได้แสดงไว้ในภาคผนวก จากที่กล่าวมาจะเห็นว่าการวิเคราะห์ช่วงยาวในวิธีอาร์พีอี-แอลทีพี มีการคำนวณที่เชื่อมโยงกันระหว่างข้อมูลในเฟรมย่อยปัจจุบันและเฟรมย่อยก่อนหน้าทำให้ พารามิเตอร์ที่ได้มีความกลมกลืนต่อเนื่อง การทำเช่นนี้ทำให้ลดผลของความผิดพลาดของ สัญญาณในช่วงขอบของเฟรม เมื่อเปรียบเทียบกับโปรแกรม LPC.EXE ที่เขียนขึ้นมาสำหรับ การศึกษาวิธีการบีบข้อมูลเสียงด้วยวิธีแอลพีซีที่จะกล่าวถึงในหัวข้อขั้นตอนการทำวิจัย ใน โปรแกรมนั้นไม่มีการวิเคราะห์ช่วงยาว ผลของสัญญาณเสียงที่ได้จากโปรแกรม LPC.EXE ดัง กล่าวจะให้สัญญาณที่มีความผิดพลาดของสัญญาณค่อนข้างมากที่บริเวณรอยต่อของเฟรมการ วิเคราะห์

4. ตัวกรองย้อนกลับช่วงยาว (long-term inverse filter) จากรูปที่ 3.1 สัญญาณเศษ ค้างซึ่งได้จากการกรองสัญญาณเสียงรับเข้าด้วยตัวกรองแอลพีซีย้อนกลับจะถูกกรองอีกครั้งด้วย ตัวกรองแอลทีไอ จากหัวข้อก่อนสามารถเขียนตัวกรองแอลทีไอซึ่งเป็นส่วนกลับของตัวกรอง แอลทีพีได้ดังนี้

$$\text{ตัวกรองแอลทีไอ : } P(z) = 1 - bz^{-lag} \quad (37)$$

โดยที่ตัวกรองแอลทีไอถูกเขียนให้อยู่ในรูปที่ง่ายขึ้นโดยการกำหนดให้แทนของตัว กรองหรือ  $i$  มีค่าเป็นศูนย์ ดังนั้นสัมประสิทธิ์ แอลทีพี จึงมีเพียง  $b$  ตัวเดียว และในที่นี้แทน  $D$  ด้วย  $lag$  สมการข้างบนสามารถในรูปเชิงเวลาเพื่อหาสัญญาณกระตุ้นได้ดังนี้

$$y(n) = x(n) - bx(n - lag) \quad (38)$$

โดยที่

$y(n)$  เป็นสัญญาณกระตุ้นที่ต้องการหา

$x(n)$  เป็นสัญญาณเศษค้าง

5. การกรองสัญญาณแบบเวทและการเลือกกริด (weighting filter and RPE grid selection) สัญญาณกระตุ้นที่ได้หลังจากผ่านตัวกรองแอลทีไอ จะถูกนำไปเข้าตัวกรองเวท (weighting filter) สำหรับช่วยลดสัญญาณรบกวน ตัวกรองเวทเป็นตัวกรองในประเภทที่เรียก ว่า FIR (finite impulse response) มีสมการที่อธิบายการทำงานของมันดังนี้

$$Y(z) = \sum_{i=0}^{N-1} h_i X(z) z^{-i}$$

โดยที่

$X(z)$  เป็นสัญญาณอินพุต

$Y(z)$  เป็นสัญญาณเอาต์พุตที่ได้หลังจากผ่านตัวกรอง FIR

$h_i$  เป็นสัมประสิทธิ์ที่  $i$  ของตัวกรอง

$N$  เป็นจำนวนแทพของตัวกรอง

สมการตัวกรองดังกล่าวเขียนในรูปเชิงเวลาได้เป็น

$$y(n) = \sum_{i=0}^{N-1} h_i x(n-i)$$

สำหรับสัมประสิทธิ์ของตัวกรองที่ในการวิจัยในครั้งมีจำนวนทั้งสิ้น 11 ตัว นั่นคือ  $N=11$  สำหรับค่าของสัมประสิทธิ์แต่ละตัวได้แสดงไว้ในตารางที่ 3.3 ค่าสัมประสิทธิ์ดังกล่าวเป็นจำนวนทศนิยมตายตัว (fixed point) ซึ่งใช้ในการคำนวณแบบทันที จำนวนที่สอดคล้องกันเมื่อเขียนในรูปทศนิยมจะต้องเปรียบเทียบกับ 32768 นั่นคือสัมประสิทธิ์เหล่านี้มีค่าอยู่ในช่วง  $-1.00$  ถึง  $+1.00$

i	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
$h_i$	-134	-374	0	2054	5741	8192	5741	2054	0	-374	-134

ตารางที่ 3.3 แสดงสัมประสิทธิ์ของตัวกรองเวท

สัญญาณกระตุ้นที่ผ่านตัวกรองเวทแล้วจะถูกนำไปคำนวณเพื่อหากริด (grid) ซึ่งเป็นดัชนีชี้ไปยังตำแหน่งในแอเรียของสัญญาณกระตุ้น  $x(n)$  โดยกริดจะมีค่าได้ตั้งแต่ศูนย์ถึงสอง การเลือกค่ากริดจะต้องทำการแบ่งสัญญาณกระตุ้นเป็นสามชุดด้วยกัน แต่ละชุดสัญญาณประกอบด้วยข้อมูลในแอเรียของสัญญาณกระตุ้นจำนวนชุดละ 13 ตัวอย่างสัญญาณดังนี้

ชุดแรกประกอบด้วยข้อมูลที่ชี้ด้วย

0 3 6 9 12 15 18 21 24 27 30 33 36

ชุดที่สองประกอบด้วยข้อมูลที่ชี้ด้วย

1 4 7 10 13 16 19 22 25 28 31 34 37

ชุดที่สามประกอบด้วยข้อมูลที่ชี้ด้วย

2 5 8 11 14 17 20 23 26 29 32 35 38

การนำสัญญาณกระตุ้นไปเข้ารหัสจะใช้สัญญาณเพียงชุดเดียวจากสามชุดข้างบน การเลือกว่าจะใช้สัญญาณชุดไหนจะพิจารณาจากชุดสัญญาณที่มีผลต่อการคลายสัญญาณกลับมากที่สุดนั่นคือจะเลือกชุดสัญญาณที่มีความแรงของสัญญาณมากที่สุด ความแรงของสัญญาณคำนวณได้จากกำลังของสัญญาณหรือผลรวมของทุกตัวอย่างสัญญาณยกกำลังสอง เมื่อคำนวณหาชุดสัญญาณได้แล้วก็จะกำหนดให้กริดเท่ากับตำแหน่งเริ่มต้นของสัญญาณชุดนั้น หรืออีกนัยหนึ่งกริดจะเป็นตัวชี้ไปยังจุดเริ่มต้นของชุดสัญญาณที่เลือก ฟังก์ชันสำหรับเลือกกริดเป็นดังนี้

```
void RPE_grid_selection(double *x, double xM[], int *Mc_out) {
    /* x[40]   = input excitation signal */
    /* xM[13]  = output down-sampling excitation signal */
    /* Mc_out  = grid selection */
    int m, i, Mc;
    double EM, result, temp;

    EM=0.0;
    Mc=0;

    for( m=0; m<3; m++ ) {
        result=0;
        for( i=0; i<13; i++ ) {
            temp = x[m+3*i];
            result = result + temp * temp;
        }
        if( result > EM ) {
            Mc = m;
            EM = result;
        }
    }

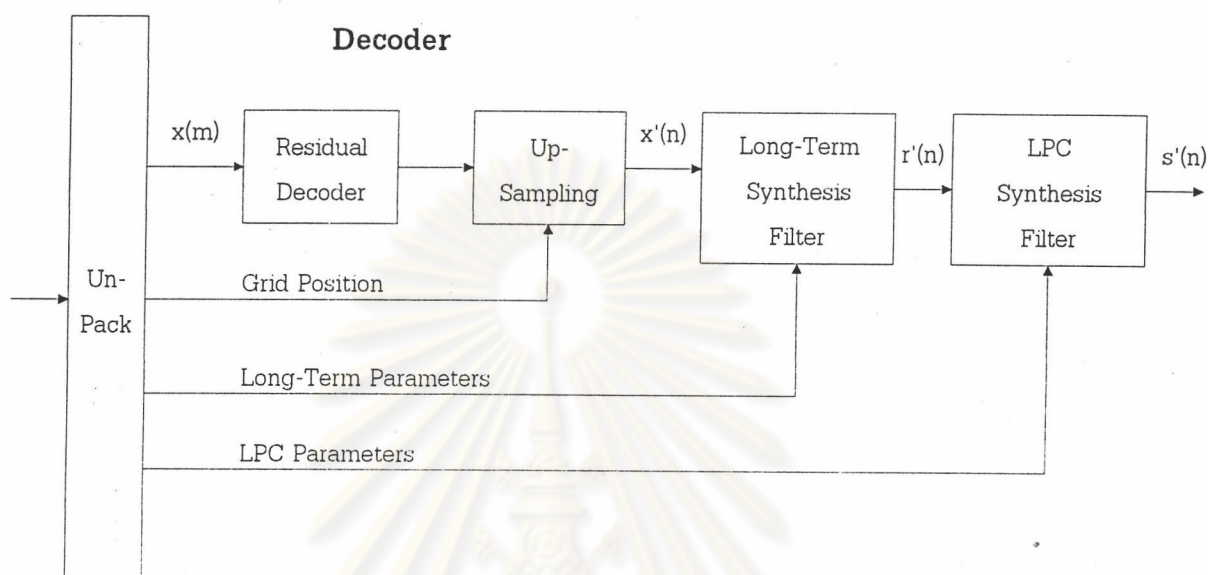
    /* down-sampling by factor of 3 to get the selected xM[0..12] */

    for( i=0; i<13; i++ )
        xM[i] = x[Mc + 3*i];
    *Mc_out = Mc;
}
```

6. การควอนไทซ์สัญญาณ (APCM quantiser) ขั้นตอนสุดท้ายเป็นการควอนไทซ์สัญญาณกระตุ้นเพื่อให้ได้รหัสสัญญาณที่ใช้จำนวนบิตน้อย ๆ การควอนไทซ์สัญญาณกระตุ้นใช้วิธีการเข้ารหัสเอพีซีเอ็ม (Adaptive Pulse Code Modulation - APCM) วิธีการนี้มีหลักการใกล้เคียงกับวิธีพีซีเอ็มแต่ต่างกันที่วิธีพีซีเอ็มมีขนาดขั้นของการควอนไทซ์ (quantization step) ที่ตายตัว แต่วิธีเอพีซีเอ็มมีขนาดขั้นของการควอนไทซ์ปรับเปลี่ยนไปตามระดับขนาดของสัญญาณ โดยที่ถ้าสัญญาณมีขนาดสูงขนาดขั้นก็จะมีค่าสูง ถ้าสัญญาณมีขนาดต่ำขนาดขั้นก็จะต่ำตามไปด้วย การที่ขนาดขั้นของการควอนไทซ์มีขนาดปรับเปลี่ยนไปตามสัญญาณที่เข้ามาทำให้สัญญาณที่ได้หลังจากการดีควอนไทซ์ (dequantization) มีความเที่ยงตรงมากขึ้น



### การคลายข้อมูลเสียงที่บีบด้วยวิธี อาร์พีอี-แอลทีพี



รูปที่ 3.6 แสดงการคลายข้อมูลเสียงที่บีบด้วยวิธีอาร์พีอี-แอลทีพี

ในรูปที่ 3.6 แสดงวิธีการคลายข้อมูลเสียงที่บีบด้วยวิธีอาร์พีอี-แอลทีพี รหัสข้อมูลของพารามิเตอร์ต่าง ๆ จะถูกถอดรหัสกลับมาส่วนรหัสสัญญาณกระตุ้นจะถูกตีควอนไทซ์เพื่อสร้างสัญญาณกระตุ้น  $x'(n)$  ขึ้นมาและถูกนำไปเข้าตัวกรองสังเคราะห์ช่วงยาว (Long-Term Synthesis Filter) เพื่อสร้างสัญญาณเศษค้าง  $r'(n)$  สัญญาณ  $r'(n)$  ที่ได้จะถูกนำไปกรองอีกครั้งด้วยตัวกรองสังเคราะห์แอลพีซี (LPC synthesis filter) และในที่สุดก็ได้สัญญาณเสียง  $s'(n)$  กลับคืนมา รายละเอียดการทำงานในแต่ละขั้นตอนมีดังนี้

1. การถอดรหัสสัญญาณกระตุ้น (Residual Decoder) ขั้นตอนนี้เป็น การนำรหัสข้อมูลที่ ได้จากการเข้ารหัสด้วยวิธีเอพีซีเอ็มดังที่ได้กล่าวไว้ใน 1.6 มาทำการตีควอนไทซ์เพื่อให้ได้สัญญาณกระตุ้นคืนมา ชุดของตัวอย่างสัญญาณที่ได้จากการตีควอนไทซ์มีจำนวน 13 ตัวอย่างสัญญาณด้วยกัน

2. การสร้างสัญญาณกระตุ้น (Up Sampling) สัญญาณกระตุ้นที่ได้ในหัวข้อ 3.1 จะถูกนำไปสร้างแอเรียซของสัญญาณกระตุ้นที่มีขนาด 40 ช่อง แอเรียซดังกล่าวถูกหนดให้มีค่าเป็นศูนย์ในทุกช่องเมื่อตอนเริ่มต้น และถูกใส่ค่าของสัญญาณกระตุ้นลงไป ในตำแหน่งที่เหมาะสม ตำแหน่งที่เริ่มใส่ค่าถูกกำหนดโดยกริดโดยกริดอาจมีค่าได้ตั้งแต่ศูนย์ถึงสอง ตำแหน่งถัดไปที่จะใส่ค่าจะห่างไปอีกสามช่อง และจะใส่ค่าสัญญาณกระตุ้นลงไป ในแอเรียซเรื่อยไปตามลำดับจนครบจำนวน ขั้นตอนการทำงานของการสร้างสัญญาณกระตุ้นสามารถแสดงด้วยฟังก์ชันภาษาซีดังต่อไปนี้

```

void RPE_grid_positioning( int Mc, double *xMp, double *ep) {
    /* input:  Mc      --> Gird */
    /*      xMp      --> excitation samples */
    /* output: ep      --> excitation signal */
    int i, k;

    for( k=0; k<40; k++ )
        ep[k] = 0.0;          /* clear excitation signal */
    for( i=0; i<13; i++ )
        ep[ Mc + 3*i ] = xMp[i];
}

```

3. การสังเคราะห์ช่วงยาว (Long-Term Synthesis Filter) การสังเคราะห์ช่วงยาวจะทำให้ได้สัญญาณเศษค้ำ โดยการนำสัญญาณกระตุ้นที่ได้จากหัวข้อมก่อนมาผ่านตัวกรองแอลทีพี ซึ่งเป็นส่วนกลับของตัวกรองแอลทีไอตามที่กำลังมาแล้วนั้นคือ

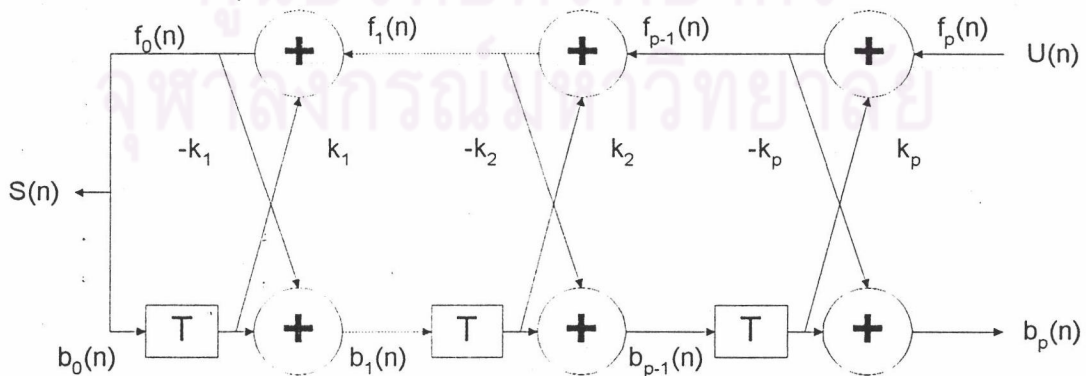
$$\text{ตัวกรองแอลทีพี: } \frac{1}{P(z)} = \frac{1}{1 - bz^{-lag}}$$

หรือเขียนในรูปเชิงเวลาได้ว่า

$$y(n) = x(n) + by(n - lag)$$

โดยที่  $y(n)$  เป็นสัญญาณเศษค้ำที่ต้องการหาและ  $x(n)$  เป็นสัญญาณกระตุ้น

4. การสังเคราะห์แอลพีซี (LPC Synthesis Filter) ขั้นตอนนี้สัญญาณเศษค้ำจะถูกกรองด้วยตัวกรองผลึกเพื่อสร้างเป็นสัญญาณเสียงคินมา ในรูปที่ 3.7 แสดงการไหลของสัญญาณผ่านตัวกรองผลึก ในทำนองเดียวกันกับขั้นตอนการวิเคราะห์หาสัญญาณเศษค้ำเราสามารถหา 'กำลังข้างหน้า' (forward power)  $f_i$  และ 'กำลังย้อนกลับ' (backward power)  $b_i$  ได้จากแผนผังการไหลของสัญญาณดังนี้



รูปที่ 3.7 แผนผังการไหลของสัญญาณในตัวกรองสังเคราะห์ที่สร้างโดยตัวกรองผลึก

$$f_{i-1}(n) = f_i(n) + k_i b_{i-1}(n-1) \quad \text{สำหรับ } i=P, P-1, \dots, 2, 1 \quad (39)$$

และ

$$b_i(n) = b_{i-1}(n-1) - k_i f_{i-1}(n) \quad \text{สำหรับ } i=1, 2, \dots, P \quad (40)$$

การคำนวณเริ่มต้นโดยการกำหนดค่า  $f_p(n)$  ให้มีค่าเท่ากับสัญญาณเศษค่าง  $U(n)$  แล้วคำนวณหา  $f_{p-1}(n)$   $b_p(n)$   $f_{p-2}(n)$   $b_{p-1}(n)$   $f_{p-3}(n)$  ... เรื่อยไปจนถึง  $f_0(n)$  ก็จะได้ตัวอย่างสัญญาณเสียงขาออก  $s(n)$  ซึ่งมีค่าเท่ากับ  $f_0(n)$  ฟังก์ชันในภาษาซีที่แสดงการคำนวณของตัวกรองสังเคราะห์แลตติสเป็นดังนี้

```
static void short_term_synthesis(
    double const * ref,          /* in: [0...p-1] reflection coefficients */
    int          n,              /* # of samples */
    double const * in,          /* [0...n-1] residual input */
    double      * out)          /* out: [0...n-1] short-term signal */
{
    double s; int i;
    static double u[P_MAX+1];

    while (n-- > 0) {
        s = *in++;
        for (i = P_MAX; i-- > 0; ) {
            s -= ref[i] * u[i];
            u[i+1] = ref[i] * s + u[i];
        }
        *out++ = u[0] = s;
    }
}
```

ศูนย์วิทยทรัพยากร  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย