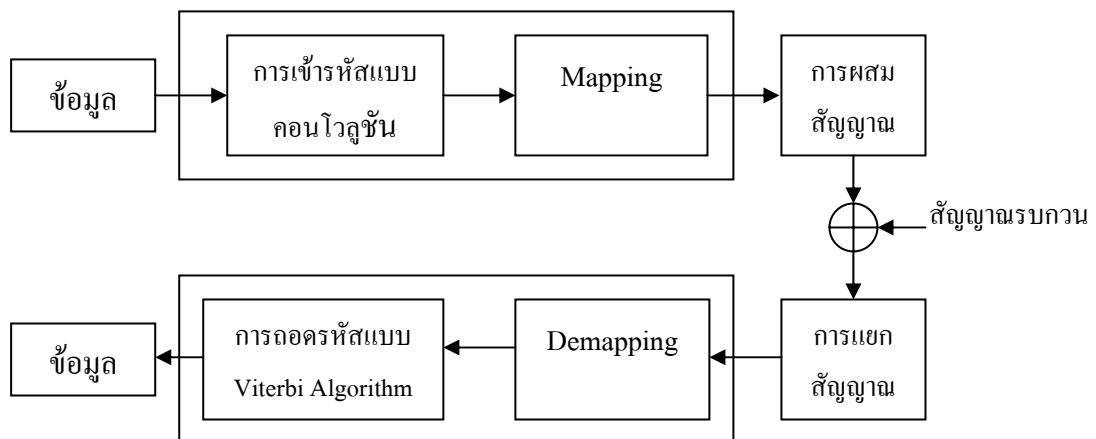


ภาคผนวก ข

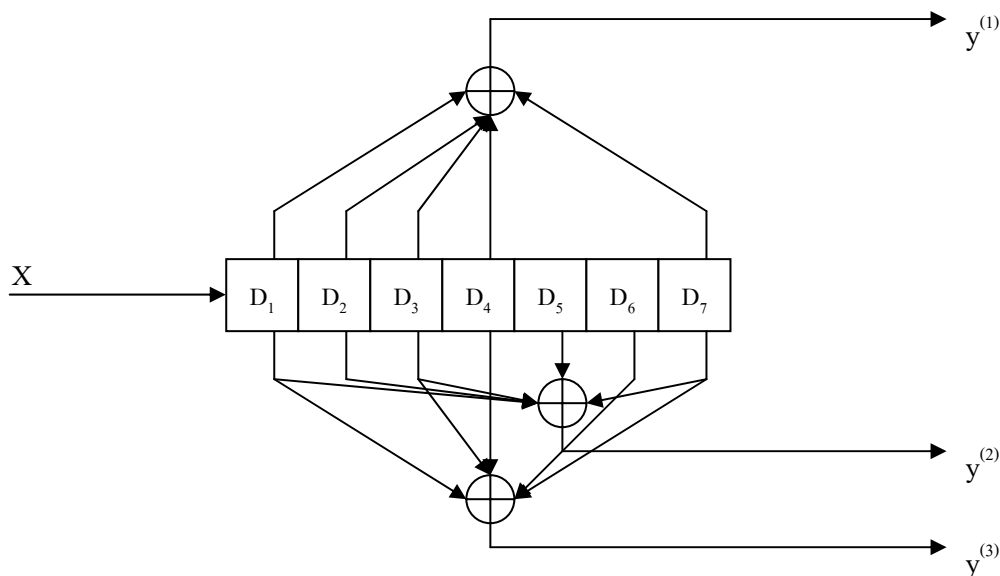
การเข้ารหัสแบบคอนไวลูชันกับการสื่อสารแบบโฟตอนส์ระดับที่ใช้งานร่วมกับ การผสมสัญญาณแบบไบนารีพัลส์โพสิชันมอดูเลชัน

เนื่องมาจากรูปแบบของการผสมสัญญาณแบบการสื่อสารแบบโฟตอนส์ระดับที่ใช้งาน
ร่วมกับการผสมสัญญาณแบบไบนารีพัลส์โพสิชันมอดูเลชัน (4-level Photon Communication with
BPPM) ที่มีรูปแบบของการผสมสัญญาณเพียง 6 รูปแบบ ซึ่งไม่เหมาะสมต่อค่า Output ของการ
เข้ารหัสแบบคอนไวลูชันซึ่งมีทั้งหมด 8 รูปแบบ ได้แก่ 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111
ดังนั้นจึงมีการพิจารณานำการเข้ารหัสแบบคอนไวลูชันที่มีการตัดบิตบางส่วนออก (Puncture) เพื่อ
ลดจำนวนบิตข้อมูลในการส่งผ่านช่องสัญญาณให้ลดลง มาใช้งานร่วมกับการเพิ่มบิตเพิ่มเข้าไป
เพื่อให้มีรูปแบบของการส่งสัญญาณสอดคล้องกับการผสมสัญญาณแบบการสื่อสารแบบโฟตอนส์
ระดับที่ใช้งานร่วมกับการผสมสัญญาณแบบไบนารีพัลส์โพสิชันมอดูเลชันซึ่งมีกระบวนการทำงาน
แสดงในรูปที่ ข.1 โดยมีหลักการทำงานดังนี้

1. การเข้ารหัสแบบคอนไวลูชันนั้นมีค่าพารามิเตอร์ที่มีผลต่อการเข้ารหัสได้แก่อัตรา
การเข้ารหัส (R) ค่าเมตริกซ์ตัวกำเนิด (Generator Matrix) และค่า Constraint length ซึ่งวิธีการที่นำเสนอ
นี้เลือกค่าเมตริกซ์ตัวกำเนิดเท่ากับ $[1\ 1\ 1\ 1\ 0\ 0\ 1]$ $[1\ 1\ 1\ 0\ 1\ 0\ 1]$ และ $[1\ 0\ 1\ 1\ 0\ 1\ 1]$ ซึ่งมีอัตรา
การเข้ารหัสเท่ากับ $1/3$ และค่า Constraint length เท่ากับ 7 ดังแสดงในรูปที่ ข.2



รูปที่ ข.1 กระบวนการทำงานของการสื่อสารแบบโฟตอนส์ระดับที่ใช้งานร่วมกับการผสมสัญญาณ
แบบไบนารีพัลส์โพสิชันและรหัสแบบคอนไวลูชันที่มีการลดจำนวนบิต



รูปที่ ข.2 โครงสร้างการเข้ารหัสแบบคอนโวลูชันที่มี $g = 1111001, 1110101$ และ 1011011

2. กระบวนการแมปปิง (Mapping) เป็นกระบวนการที่นำเสนอขึ้นเพื่อเปลี่ยนรูปแบบของชุดข้อมูลให้สามารถใช้งานได้กับการผสมสัญญาณแบบการสื่อสารแบบโพตอนี่ระดับที่ใช้งานร่วมกับการผสมสัญญาณแบบไบนารีพัลส์โพสิชันมอดูเลชัน ซึ่งมีขั้นตอนอยู่ 2 ขั้นตอนได้แก่

2.1 การเพิ่มบิตเข้าไปเพื่อตรวจสอบค่าที่ออกมาจากเอาต์พุตของการเข้ารหัสแบบคอนโวลูชัน ซึ่งได้นำแนวคิดของการเพิ่ม Parity bit check ที่ได้ทำการตรวจสอบจำนวนบิต 0 หรือบิต 1 ในชุดข้อมูลจำนวน n บิตว่าเป็นจำนวนคู่หรือเป็นจำนวนคี่ มาเปลี่ยนเป็นการตรวจสอบว่าบิตที่ออกมาจาก output ของการเข้ารหัสนั้นมีค่าเหมือนกันหรือต่างกันโดยจะทำการตรวจสอบทีละ 3 บิต เนื่องจากจำนวนบิตที่ต้องการใช้ในการผสมสัญญาณเป็น 3 บิตซึ่งต้องการจำนวนสัญญาณที่เป็นไปได้ทั้งหมดถึง 8 สัญญาณ แต่การผสมสัญญาณแบบการสื่อสารแบบโพตอนี่ระดับที่ใช้งานร่วมกับการผสมสัญญาณแบบไบนารีพัลส์โพสิชันมอดูเลชันนั้นมีรูปแบบของสัญญาณเพียง 6 รูปแบบเท่านั้น ซึ่งเมื่อพิจารณาค่าเอาต์พุตที่เป็นไปได้คือ 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111 จะพบว่า การที่จะทำให้สัญญาณเหลือเพียง 6 รูปแบบคือการเพิ่มเติมบิตเข้าไปโดยใช้คุณสมบัติที่สามารถแยกสัญญาณออกเป็น 2 กลุ่มดังนี้

- กลุ่มที่ 1 ได้แก่ 000 และ 111 เป็นกลุ่มที่มีค่าเหมือนกันทั้ง 3 บิต
- กลุ่มที่ 2 ได้แก่ 001, 010, 011, 100, 101 และ 110 เป็นกลุ่มที่มีค่าไม่เหมือนกันทั้ง 3 บิต

เมื่อทำการแบ่งสัญญาณเป็น 2 กลุ่มทำการทดลองเพิ่มค่าบิต 0 หรือ 1 เข้าได้ โดยให้กลุ่มที่ 1 นั้นเติมบิต 1 ส่วนกลุ่มที่ 2 นั้นเติมบิต 0 เข้าไปด้านท้ายของบิตที่ 3 ซึ่งจะทำให้เอาต์พุตของการเข้ารหัสแบบคอนโวลูชันเพิ่มเป็น 4 บิต จะได้ผลดังตารางที่ ข.1 และการเพิ่มเติมบิตนั้นจะพบว่าบิตที่เพิ่มเติมนั้นจะอยู่ในตำแหน่งที่มีค่า 4 หากลดตัวทั้งหมด ดังตัวอย่างในรูปที่ ข.3

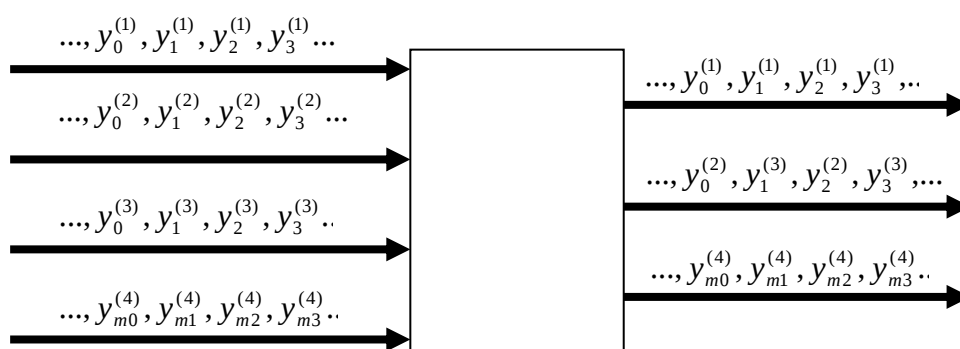
ตารางที่ ข.1 ผลของกระบวนการแมปปีงโดยการเพิ่มเติมบิต

ผลของการเข้ารหัสแบบคอนวอลูชัน	ผลของการเพิ่มบิตเพิ่มเติม
0 0 0	0 0 0 1
0 0 1	0 0 1 0
0 1 0	0 1 0 0
0 1 1	0 1 1 0
1 0 0	1 0 0 0
1 0 1	1 0 1 0
1 1 0	1 1 0 0
1 1 1	1 1 1 1

2.2 เมื่อทำการเพิ่มบิตเพิ่มเติมแล้ว จะเป็นการนำกระบวนการลดจำนวนบิต (Puncture) เพื่อลดจำนวนบิตที่เกิดขึ้นและให้ได้รูปแบบที่เหมาะสมกับการผสมสัญญาณแบบการสื่อสารแบบโฟตอนสี่ระดับที่ใช้งานร่วมกับการผสมสัญญาณแบบไบนารีพัลส์โพสิชันมอดูเลชัน ซึ่งในวิธีการที่นำเสนอได้ใช้รูปแบบการลดจำนวนบิตที่สอดคล้องกับค่าเมตริกซ์ตัวกำเนิด (Generator Matrix) คือ $[1\ 1\ 0\ 1]$ และ $[1\ 0\ 1\ 1]$ หลักการทำงานของกระบวนการลดจำนวนบิตแสดงในรูปที่ ข.4 ซึ่งกระบวนการลดจำนวนบิตนั้นจะทำให้อัตราการเข้ารหัสแบบคอนวอลูชันยังคงเท่ากับ $1/3$ กำหนดให้ $y_k^{(1)}, y_k^{(2)}$ และ $y_k^{(3)}$ เป็นเอาต์พุตของการเข้ารหัสแบบคอนวอลูชันและ $y_{mk}^{(4)}$ เมื่อพิจารณาจากตารางที่ ข.1 พบว่ารูปแบบของความเป็นไปได้ของข้อมูลทั้งหมด 8 รูปแบบ เมื่อทำการ Puncture แล้วจะเกิดรูปแบบที่เป็นไปได้ของข้อมูลดังแสดงในตารางที่ ข.2

0 0 0 0 0 1 0 1 0 $\longrightarrow$ 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0

รูปที่ ข.3 ตัวอย่างการเพิ่มบิต



รูปที่ ข.4 หลักการทำงานของแมปปีง

ตารางที่ ข.2 ผลของกระบวนการลดจำนวนบิต

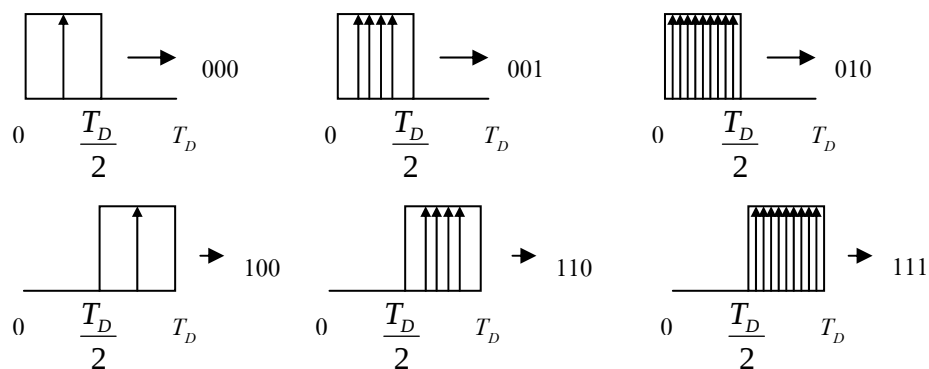
ผลของการเข้ารหัสแบบคอนวอลูชันและแมปปิง	ผลของการตัดบิตที่ 3	ผลของการตัดบิตที่ 2
0 0 0 1	0 0 1	0 0 1
0 0 1 0	0 0 0	0 1 0
0 1 0 0	0 1 0	0 0 0
0 1 1 0	0 1 0	0 1 0
1 0 0 0	1 0 0	1 0 0
1 0 1 0	1 1 0	1 0 0
1 1 0 0	1 0 0	1 1 0
1 1 1 1	1 1 1	1 1 1

เมื่อพิจารณาจากตารางทั้งหมดจะพบว่ามีรูปแบบที่เกิดขึ้นจำนวน 6 รูปแบบได้แก่ [0 0 0] [0 0 1] [0 1 0] [1 0 0] [1 1 0] และ [1 1 1]

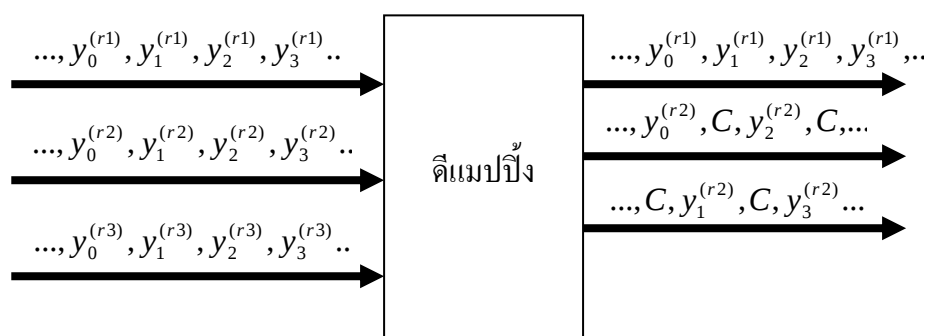
3. เมื่อได้รูปแบบที่เหมาะสมทั้ง 6 รูปแบบแล้วจึงนำมาทำการจัดให้เหมาะสมกับรูปแบบรูปแบบการสื่อสารแบบพอดอนส์ระดับที่ใช้งานร่วมกับการผสมสัญญาณแบบไบนารีพัลส์โพสิชันมอดูเลชัน ดังแสดงในรูปที่ ข.5

4. เมื่อทำการจัดรูปแบบที่เหมาะสมแล้วจึงนำสัญญาณที่ได้จากการผสมสัญญาณส่งผ่านช่องสัญญาณแบบพัลส์ชองไปยังภาครับ โดยหลักการตัดสินใจของภาครับจะพิจารณาจากตำแหน่งของพัลส์แสงที่เกิดขึ้นและจำนวนพอดอนส์ที่เกิดขึ้นว่าเหมาะสมในช่วงใดของตำแหน่งการตัดสินใจ

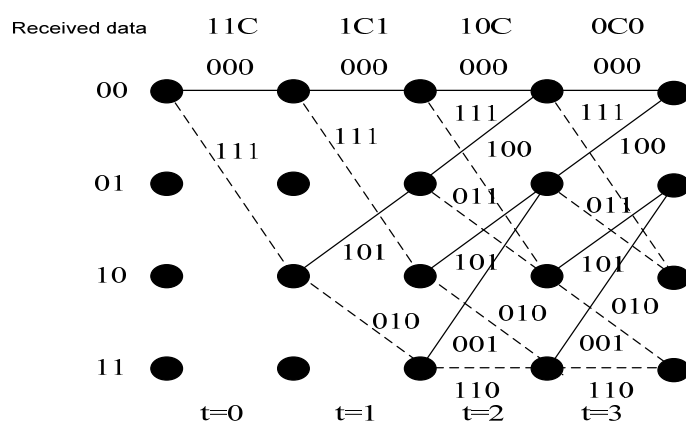
5. กระบวนการก่อนที่จะทำการถอดรหัสแบบวิธีไวเทอร์บีนั้นคือกระบวนการดีแมปปิง (Demapping) ซึ่งมี 2 ขั้นตอนดังเช่นกับกระบวนการแมปปิงได้แก่ กระบวนการเพิ่มบิตที่ตัดออกไปจากกระบวนการ Puncture ณ ตำแหน่งที่ทำการตัดบิตออกไป ซึ่งเป็นค่าที่ไม่สามารถคาดเดาได้ว่าค่าบิต 0 หรือบิต 1 และกระบวนการตัดบิตที่เพิ่มเข้ามา ซึ่งมีหลักการทำงานดังแสดงในรูปที่ ข.6 ให้ $y_k^{(r1)}$, $y_k^{(r2)}$ และ $y_k^{(r3)}$ เป็นค่าที่ได้รับจากช่องสัญญาณ และ C เป็นค่าที่เดิมเข้ามาแทนที่บิตที่ได้ทำการตัดออกไปจากกระบวนการดีแมปปิงซึ่งเป็นค่าที่ไม่สามารถคาดเดาได้ว่าเป็น 0 หรือ 1 นั้นเอง ซึ่งสามารถประมาณค่าได้จากหลักการถอดรหัสแบบวิธีไวเทอร์บีโดยอาศัยแผนภาพแบบทรียสิที่ใช้วิธีการค้นหาเส้นทางที่เป็นไปได้ทั้งหมด ซึ่งในแผนภาพแบบทรียสิของการเข้ารหัสแบบคอนวอลูชันที่มีเมตริกซ์ตัวกำเนิดเท่ากับ [1111001] [1110101] และ [1011011] มีจำนวนสถานะทั้งหมดถึง $2^6 = 64$ สถานะนั้นมีความยุ่งยากในการนำเสนอ ดังนั้นในที่นี้จึงยกตัวอย่างของแผนภาพแบบทรียสิที่มีค่า $g = [1\ 1\ 1]$, $[1\ 0\ 0]$ และ $[1\ 1\ 0]$ เพื่อแสดงวิธีการหาเส้นทางที่เป็นไปได้ทั้งหมด ดังรูปที่ ข.7 ซึ่งสมมติให้ค่าของที่ได้จากการดีแมปปิง เป็น 1 1 C 1 C 1 1 0 C 0 C



รูปที่ ข.5 รูปแบบการสื่อสารแบบโฟตอนสี่ระดับที่ใช้งานร่วมกับการผสมสัญญาณแบบพัลส์โพลิซันมอดูเลชันกับรหัสแบบคอนวอลูชันที่มีการลดจำนวนบิตข้อมูล



รูปที่ ข.6 หลักการทำงานของดีแมป์ปิ้ง



รูปที่ ข.7 ตัวอย่างการถอดรหัสโดยใช้แผนภาพแบบทรีลิส

สำหรับกระบวนการเปรียบเทียบเพื่อหาเส้นทางที่เป็นไปได้จะทำการพิจารณาเปรียบเทียบ
ครั้งละ 3 บิตตามจำนวนเอาต์พุตที่ได้จากการเข้ารหัสแบบคอนโวลูชัน ซึ่งตัวอย่างของการถอดรหัส
โดยใช้แผนภาพแบบทรีลิสแสดงในรูปที่ ๗.7 การเปรียบเทียบเส้นทางจะใช้สมการการหาค่า
Hamming distance ดังนี้

$$d = |C'_i - C| \quad (\text{ข.1})$$

โดยที่ C_i คือบิตที่รับเข้ามา (Received data)

C'_i คือบิตที่อยู่บนกิ่งของ Trellis Diagram

ในคาบเวลา $t = 0$ จะได้ $C'_i = 00C$ เส้นทางที่เป็นไปได้ 2 เส้นทางได้แก่

- สมมติให้ค่าข้อมูลที่ใช้ในการเข้ารหัสเป็น 0 ค่าที่ได้จากการเข้ารหัสคือ 000
- สมมติให้ค่าข้อมูลที่ใช้ในการเข้ารหัสเป็น 1 ค่าที่ได้จากการเข้ารหัสคือ 111

เมื่อนำค่าบิตที่รับเข้ามามาเปรียบเทียบกับค่า 000 จะได้ว่ามีระยะ Hamming เท่ากับ

$$d_1 = |0 - 0| + |0 - 0| + |0 - C| \quad (\text{ข.2})$$

เมื่อนำค่าบิตที่รับเข้ามามาเปรียบเทียบกับค่า 111 จะได้ว่ามีระยะ Hamming เท่ากับ

$$d_1 = |1 - 0| + |1 - 0| + |1 - C| \quad (\text{ข.3})$$

ซึ่งพบว่าทั้งสองสมการนั้นจะมีค่าที่หาไม่ได้คือพจน์ที่ 3 ซึ่งค่า C ที่เป็นไปได้นั้นเป็นค่าที่ทำให้
ความน่าจะเป็นของข้อมูลเป็น 0 และ 1 เท่าๆ กันจึงสามารถหาได้จาก

$$|0 - C_i| = |1 - C_i| \quad (\text{ข.4})$$

ความน่าจะเป็นเป็น 0 หรือ 1 เท่าๆ กันจะได้สมการที่นำมาเปรียบกัน 4 เงื่อนไข ดังนี้

- เมื่อด้านซ้ายและด้านขวาเป็นบวกเหมือนกันจะได้

$$0 - C_i = 1 - C_i \quad (\text{ข.5})$$

พบว่าเงื่อนไขนี้หาค่าไม่ได้

- เมื่อด้านซ้ายเป็นลบและด้านขวาเป็นบวก

$$\begin{aligned}
 -(0 - C_i) &= 1 - C_i \\
 2C_i &= 1 \\
 C_i &= \frac{1}{2}
 \end{aligned}
 \tag{ข.6}$$

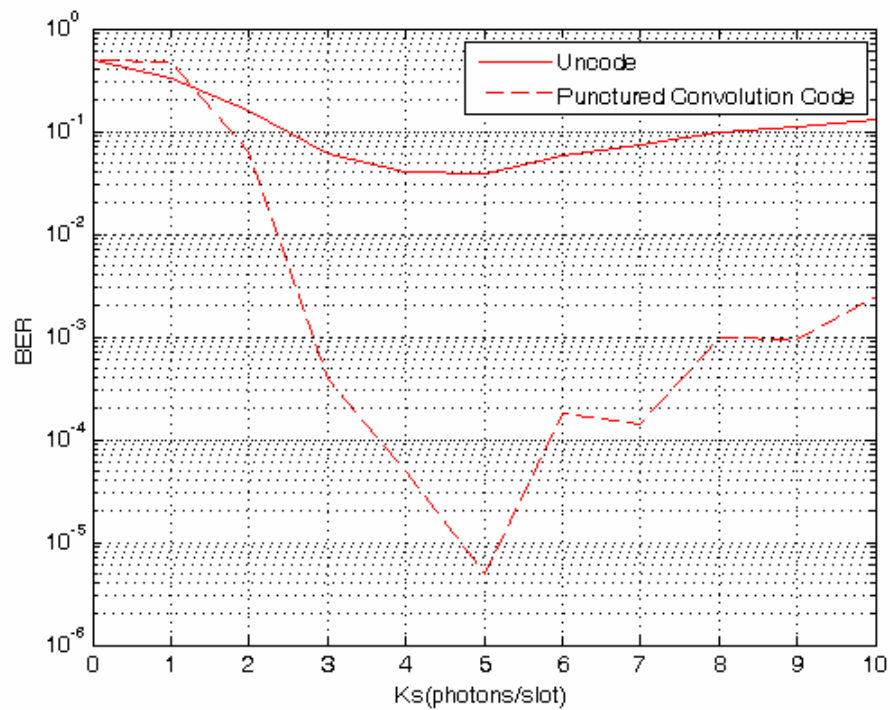
- เมื่อด้านซ้ายเป็นบวกและด้านขวาเป็นลบ

$$\begin{aligned}
 0 - C_i &= -(1 - C_i) \\
 1 &= 2C_i \\
 \frac{1}{2} &= C_i
 \end{aligned}
 \tag{ข.7}$$

- เมื่อด้านซ้ายและด้านขวาเป็นลบเหมือนกัน

$$-(0 - C_i) = -(1 - C_i)
 \tag{ข.8}$$

พบว่าเงื่อนไขนี้หาค่าไม่ได้



รูปที่ ข.8 อัตราความผิดพลาดต่อบิตของการสื่อสารแบบโฟตอนสี่ระดับที่ใช้งานร่วมกับการผสมสัญญาณแบบไบนารีพัลส์โพสิชันมอดูเลชัน เมื่อมีการเข้ารหัสและไม่เข้ารหัส เมื่อ $Kb = 1$

6. สรุปได้ว่าค่า C_i ที่นำมาแทนในตำแหน่งที่ทำการ Puncture ออกไปนั้นควรจะเป็นค่า 0.5 เพื่อให้ระยะของ Hamming distance มีค่าเท่ากัน ดังนั้นค่าที่จะนำไปถอดรหัสแบบวิธีไวเทอร์บี ในตัวอย่างรูปที่ ข.7 คือ 1 1 0.5 1 0.5 1 1 0 0.5 0 0.5 0 กระบวนสุดท้ายคือกระบวนการถอดรหัสแบบวิธีไวเทอร์บีซึ่งผลของกระบวนการทั้งหมดนั้นแสดงอยู่ในรูปกราฟระหว่างจำนวนโฟตอนเฉลี่ยต่อสล็อตกับค่าอัตราความผิดพลาดต่อบิตแสดงดังรูปที่ ข.8 พบว่ากระบวนการเข้ารหัสแบบคอนโวลูชันที่นำเสนอสามารถลดอัตราความผิดพลาดต่อบิตลงได้มากในช่วงที่อัตราส่วนระหว่างจำนวนโฟตอนเฉลี่ยต่อสล็อตกับจำนวนสัญญาณรบกวนเฉลี่ยต่อสล็อตมีค่ามากกว่าหรือเท่ากับค่าพลังงานในการส่งเฉลี่ยซึ่งมีค่าเท่ากับ 3.5 ส่วนในช่วงที่สูงกว่านั้นอัตราความผิดพลาดต่อบิตจะเพิ่มขึ้นแต่ยังคงต่ำกว่าค่าที่ไม่มีการเข้ารหัสซึ่งเป็นผลอันเนื่องมาจากการตัดสินใจในกระบวนการแยกสัญญาณมีค่าไม่เหมาะสม