

## บทที่ 4

### การหาสายงานข่ายงานเหมาะสมที่สุดด้วยขั้นตอนวิธีเออท์-ออฟ-คิลเตอร์ (Network-Flow Optimization with the Out-of-kilter Algorithm)

ขั้นตอนวิธีเออท์-ออฟ-คิลเตอร์ เป็นขั้นตอนวิธีที่พัฒนาขึ้น สำหรับปัญหาสายงานที่มีความจุ ซึ่งเป็นปัญหาของการส่งสายงานจำนวนหนึ่ง ผ่านข่ายงานเพื่อให้ผลรวมของค่าใช้จ่ายน้อยที่สุด ขั้นตอนวิธีเออท์-ออฟ-คิลเตอร์ มาจากแนวคิดของกำหนดการเชิงเส้น ทฤษฎีภาวะคู่กัน (duality theory) และเงื่อนไขส่วนเติมเต็มสำรอง (complementary slackness conditions) ขั้นตอนวิธีคั่งกล่าวประกอบด้วย 5 ขั้นตอนพื้นฐาน โดยก่อนที่จะกล่าวถึงขั้นตอนวิธีนี้ ต้องกล่าวถึงนิยามและทฤษฎีพื้นฐานเสียก่อน

#### 4.1 นิยามพื้นฐาน

ข่ายงานความจุ (capacitated network) คือข่ายงานซึ่งแต่ละเส้นเชื่อม กำหนดขอบเขตบนและห้ามข้อมูลล่างของความจุ โดยแต่ละเส้นเชื่อม  $(i,j)$  จะใช้สัญกรณ์ต่อไปนี้ คือ

$$f_{ij} = \text{สายงานที่ผ่านเส้นเชื่อม } (i,j)$$

$$l_{ij} = \text{ขอบเขตล่างของความจุที่เส้นเชื่อม } (i,j)$$

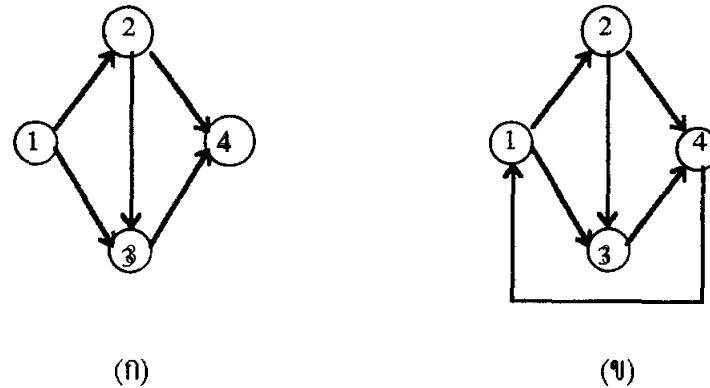
$$u_{ij} = \text{ขอบเขตบนของความจุที่เส้นเชื่อม } (i,j)$$

$$c_{ij} = \text{ค่าใช้จ่ายในการส่งสายงาน 1 หน่วยจาก } i \text{ ไป } j$$

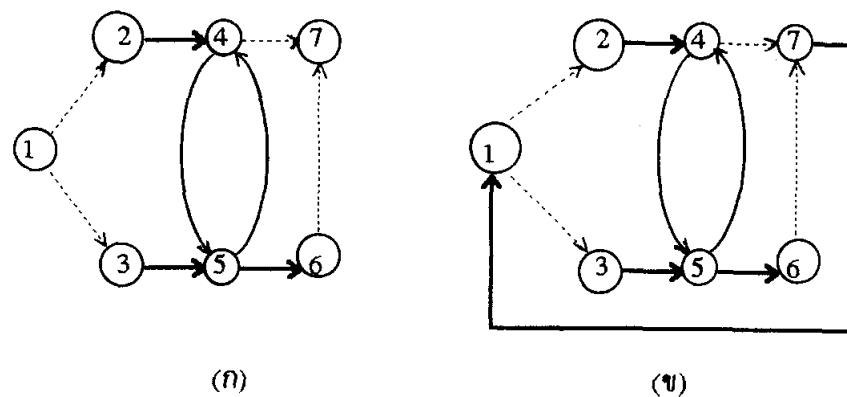
โดยที่  $l_{ij} \leq f_{ij} \leq u_{ij}$  เสมอ

เส้นเชื่อมกลับ (return arc) คือเส้นเชื่อมที่กำหนดเพิ่มเติมจากเส้นเชื่อมเดิมของข่ายงาน เพื่อให้การอนุรักษ์สายงานที่แต่ละบัพเป็นจริง

จากรูป 4.1 (ก) การอนุรักษ์สายงานที่บัพ 1 และบัพ 4 ไม่เป็นจริง จึงกำหนดเส้นเชื่อมกลับจากบัพ 4 มา 1 ดังรูป 4.1 (ข) ส่วนรูป 4.2 (ก) เป็นข่ายงาน ซึ่งมีบัพ 1 เป็นบัพเริ่มต้นพิเศษ และบัพ 7 เป็นบัพสุดท้ายพิเศษ ซึ่งการอนุรักษ์สายงานไม่เป็นจริงที่สองบัพนี้ จึงเพิ่มเส้นเชื่อมจากบัพ 7 มา 1 ดังรูป 4.2 (ข)



รูป 4.1 (ก) ข่ายงานระบุทิศทาง (ข) แสดงเส้นเชื่อมกลับ



รูป 4.2 (ก) ข่ายงานที่มีบวกเริ่มต้นพิเศษและบวกสุดท้ายพิเศษ  
(ข) แสดงการกำหนดเส้นเชื่อมกลับ

## 4.2 กฎนับทั่วถ้วน

สำหรับที่แต่ละเส้นเชื่อมระบุทิศทาง  $(i,j)$  กำหนดให้  $f_{ij}$  คือปริมาณสายงานจากบัว  $i$  ไป  $j$  โดยที่

1. ถ้า  $f_{ij} = 0$  แล้ว ไม่มีสายงานที่เส้นเชื่อม  $(i,j)$
2. ถ้า  $f_{ij} > 0$  แล้ว มีสายงานถูกส่งผ่านจากบัว  $i$  ไป  $j$  เมื่อ  $l_{ij} \leq f_{ij} \leq u_{ij}$   
แทนปัจจุบันสายงานข่ายงาน ด้วยกำหนดการเชิงเส้นดังนี้

$$\text{หาค่าต่ำสุด } \sum_{(i,j) \in A} c_{ij} f_{ij}$$

โดยมีข้อจำกัด

$$f_{ij} \leq u_{ij} \quad ; \quad (i,j) \in A \quad (4.1)$$

$$f_{ij} \geq l_{ij} \quad ; \quad (i,j) \in A \quad (4.2)$$

$$\sum_{j \in N} f_{ji} - \sum_{j \in N} f_{ij} = 0 \quad ; \quad \forall i \in N, i \neq j \quad (4.3)$$

$$\text{และ } f_{ij} \geq 0 \quad ; \quad \forall (i,j) \in A$$

จัตุรูปแบบใหม่ โดยคูณพังก์ชันเป้าหมายด้วย (-1) เพื่อให้มีค่าสูงสุด ดังนี้

$$\text{หาค่าสูงสุด } \sum_{(i,j) \in A} (-c_{ij} f_{ij})$$

โดยมีข้อจำกัด

$$\sum_{j \in N} f_{ij} - \sum_{j \in N} f_{ji} = 0 \quad ; \quad \forall i \in N \quad (4.4)$$

$$f_{ij} \leq u_{ij} \quad (4.5)$$

$$-f_{ij} \leq -l_{ij} \quad (4.6)$$

$$\text{และ } f_{ii} \geq 0 \quad (4.7)$$

เรียกปัญหากำหนดการเชิงเส้นนี้ว่าปัญหาเดิน (primal problem) เนื่องจากทุกๆ ปัญหาเดินของกำหนดการเชิงเส้น จะมีปัญหาซึ่งสองคู่สัมภพกัน คือ ปัญหาคู่ (dual problem) ในกรณีนี้ปัญหาคู่คือ

$$\text{หาค่าต่ำสุด } \sum_{(i,j) \in A} (u_{ij} \alpha_{ij} - l_{ij} \delta_{ij})$$

โดยมีข้อจำกัด

$$\pi_i - \pi_j + \alpha_{ij} - \delta_{ij} \geq -c_{ij} \quad ; \quad \forall (i,j) \in A$$

$$\pi_i \text{ ไม่จำกัดค่าสำหรับทุกๆ } i \in N$$

$$\alpha_{ij} \geq 0 \quad ; \quad \forall (i,j) \in A$$

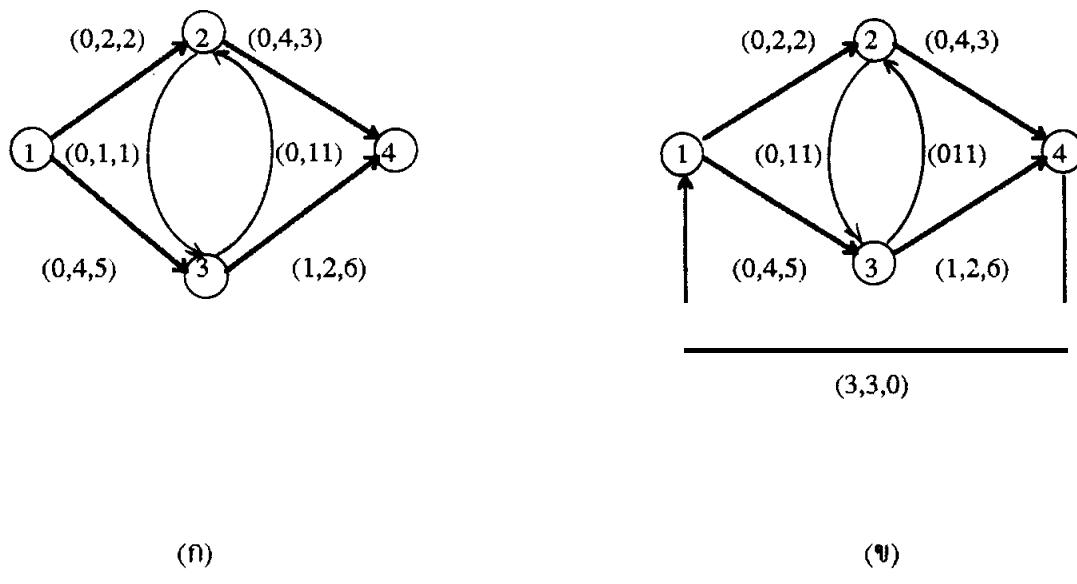
$$\delta_{ij} \geq 0 \quad ; \quad \forall (i,j) \in A$$

ตัวแปร  $\pi$  เกี่ยวข้องกับข้อจำกัดของการอนุรักษ์สายงาน (4.4) ของปัญหาเดิน ซึ่งเป็นสมการ ตัวแปร  $\pi$  จึงไม่จำกัดค่า ตัวแปร  $\alpha$  ของปัญหาคู่เกี่ยวข้องกับข้อจำกัดของขอบเขตของ OR 414

ความจุ (4.5) ส่วนตัวแปร  $\delta$  เกี่ยวข้องกับข้อจำกัดของเหตุล่างของความจุ (4.6) สำหรับแต่ละตัวแปรตัดสินใจ  $f_{ij}$  ของปัญหาเดิม จะมีข้อจำกัดของปัญหาควบคู่

**ตัวอย่าง 4.1** กำหนดช่วงงานซึ่งต้องการส่งสายงาน 3 หน่วยจากบัพ 1 ไป 4 ผ่านช่วงงาน ดังรูป 4.3 (ก) เมื่อสามสิ่งอันดับที่แต่ละเส้นเชื่อม แทน  $(l_{ij}, u_{ij}, c_{ij})$  จงเขียนกำหนดการเชิงเส้นแทนปัญหา

เนื่องจากการอนุรักษ์สายงานไม่เป็นจริงที่บัพ 1 และ 4 จึงกำหนดเส้นเชื่อม (4,1) เพิ่มโดยให้  $f_{41}$  มีค่าเท่ากับปริมาณสายงานที่จะส่งจากบัพ 1 ไป 4 คือ 3 หน่วย และให้  $l_{41} = u_{41}$  คือ 3 หน่วย โดยไม่มีค่าใช้จ่ายมาก่อนหน้า  $\delta$  หรือ  $c_{41} = 0$  ดังรูป 4.3 (ข)



รูป 4.3 (ก) ช่วงงานความจุ (ข) ช่วงงานที่เพิ่มเส้นเชื่อมกลับ

ปัญหาเดิม คือ

หากค่าสูงสุด  $-2f_{12} - 5f_{13} - f_{23} - 3f_{24} - f_{32} - 6f_{34}$

$$\left\{ \begin{array}{rcl}
 f_{12} + f_{13} & - f_{41} & = 0 \\
 -f_{12} + f_{23} + f_{24} - f_{32} & = 0 \\
 -f_{13} - f_{23} + f_{32} + f_{34} & = 0 \\
 -f_{24} - f_{34} + f_{41} & = 0
 \end{array} \right.$$

	$f_{12}$	$\leq 2$
	$f_{13}$	$\leq 4$
	$f_{23}$	$\leq 1$
ขอบเขตบน	$f_{24}$	$\leq 4$
	$f_{32}$	$\leq 1$
	$f_{34}$	$\leq 2$
	$f_{41}$	$\leq 3$
ขอบเขตล่าง	$-f_{34}$	$\leq -1$
	$-f_{41}$	$\leq -3$

$$\text{และ } f_{ij} \geq 0 ; \forall (i,j) \in A$$

จากปัญหาเดิม ที่เส้นเชื่อม (1,2) ซึ่ง  $i = 1$  และ  $j = 2$  เนื่องจาก  $l_{12} = 0$  นั่นคือ จากข้อจำกัด (4.6)  $-f_{12} \leq -0$  หรือ  $f_{12} \geq 0$  ซึ่งสำคัญกับข้อจำกัด (4.7) ดังนั้นจึงไม่มี  $\delta_{12}$  ในข้อจำกัดแรกของปัญหาคู่ และ  $c_{12} = 2$

ข้อจำกัดแรกของปัญหาคือ

$$\pi_1 - \pi_2 + \alpha_{12} \geq -2$$

ที่เส้นเชื่อม (1,3) ในที่นี่  $i = 1$  และ  $j = 3$  เนื่องจาก  $l_{13} = 0$  จากข้อจำกัด (4.6)  $-f_{13} \leq -0$  หรือ  $f_{13} \geq 0$  ซึ่งสำคัญกับข้อจำกัด (4.7) จึงไม่มี  $\delta_{13}$  ในข้อจำกัดที่สองของปัญหาคู่ และ  $c_{13} = 5$

ข้อจำกัดที่สองของปัญหาคือ

$$\pi_1 - \pi_3 + \alpha_{13} \geq -5$$

สำหรับข้อจำกัดที่ 3 ถึงข้อจำกัดที่ 5 ก็ให้พิจารณาในทำนองเดียวกัน ข้อจำกัดที่ 1 และ 2 ที่เส้นเชื่อม (3,4) ซึ่ง  $i = 3$  และ  $j = 4$  มี  $l_{34} = 1$  จากข้อจำกัด (4.6)  $-f_{34} \leq -1$  และ  $c_{34} = 6$

ข้อจำกัดที่ 6 ของปัญหาคือ

$$\pi_3 - \pi_4 + \alpha_{34} - \delta_{34} \geq -6$$

ในทำนองเดียวกัน ข้อจำกัดที่ 7 ของปัญหาคือ

$$\pi_1 - \pi_4 + \alpha_{41} - \delta_{41} \geq 0$$

หรือสรุปเป็น

### ปัญหาคู่คือ

$$\text{หาค่าต่ำสุด } 2\alpha_{12} + 4\alpha_{13} + 1\alpha_{23} + 4\alpha_{24} + 1\alpha_{32} + 2\alpha_{34} + 3\alpha_{41} - \delta_{34} - 3\delta_{41}$$

โดยมีข้อจำกัด

$$\begin{aligned}
 \pi_1 - \pi_2 + \alpha_{12} &\geq -2 \\
 \pi_1 - \pi_3 + \alpha_{13} &\geq -5 \\
 \pi_2 - \pi_3 + \alpha_{23} &\geq -1 \\
 \pi_2 - \pi_4 + \alpha_{24} &\geq -3 \\
 -\pi_2 + \pi_3 + \alpha_{32} &\geq -1 \\
 \pi_3 - \pi_4 + \alpha_{34} - \delta_{34} &\geq -6 \\
 -\pi_1 + \pi_4 + \alpha_{41} - \delta_{41} &\geq 0
 \end{aligned}$$

โดยที่  $\pi_1, \pi_2, \pi_3, \pi_4$  ไม่จำกัดค่า

$$\alpha_{ij} \geq 0 ; \forall (i,j) \in A$$

$$\delta_{ij} \geq 0 ; \forall (i,j) \in A$$

ถ้าหาผลเฉลยของปัญหาเดิมและปัญหาคู่ได้ ผลเฉลยนี้จะเป็นผลเฉลยเหมาะสมที่สุด เมื่อ  
และต่อเมื่อ

1. ผลเฉลยของปัญหาเดิมและปัญหาคู่ เป็นผลเฉลยที่เป็นไปได้
2. สำหรับทุกๆ ตัวแปรของปัญหาคู่ที่เป็นบวก ( $\alpha_{ij} > 0$  และ  $\delta_{ij} > 0$ ) ข้อจำกัดที่สอง  
คล้องกันของปัญหาเดิมจะเป็นสมการ
3. สำหรับทุกๆ ข้อจำกัดของปัญหาคู่ที่เป็นอสมการ ตัวแปรของปัญหาเดิมที่สอง  
กัน ( $f_{ij}$ ) จะมีค่าเป็น 0

เนื่องไงสองเงื่อนไขสุดท้ายคือเงื่อนไขส่วนเต็มเศษของ เมื่อร่วมเข้ากับข้อจำกัดของ  
ความเป็นไปได้ จะให้ผลของเงื่อนไขที่จำเป็นและเพียงพอที่สภาวะค่าเหมาะสมที่สุด ดังนี้

**ความเป็นไปได้ของปัญหาเดิม**

$$P_1 : \sum_j f_{ij} - \sum_j f_{ji} = 0 \quad (\text{การอนุรักษ์สายงาน}) ; \forall i \in N$$

$$P_2 : l_{ij} \leq f_{ij} \leq u_{ij} \quad (\text{ข้อจำกัดความจุ}) ; \forall (i,j) \in A$$

## ການປັບປຸງໄດ້ຂອງປັບປຸງ

$$D_1: \pi_i + \pi_j + \alpha_{ij} - \delta_{ij} \geq -c_{ij}$$

$$D_2: \alpha_{ij} \geq 0$$

$$\forall (i,j) \in A$$

$$D_3: \delta_{ij} \geq 0$$

### ສ່ວນເຕີມເຕີມສໍາຮອງ

$$C_1: \text{ถ้า } \pi_i + \pi_j + a_{ij} - \delta_{ij} \geq -c_{ij} \text{ ແລ້ວ } f_{ij} = 0$$

$$C_2: \text{ถ้า } a_{ij} \geq 0 \text{ ແລ້ວ } f_{ij} = u_{ij}$$

$$C_3: \text{ถ้า } \delta_{ij} > 0 \text{ ແລ້ວ } f_{ij} = l_{ij}$$

ເຈື້ອນໄຫວ້ສ່ວນເຕີມເຕີມສໍາຮອງ ມາຈາກທຸນນີ້ຂອງສ່ວນເຕີມເຕີມສໍາຮອງ ຜຶ່ງກຳລ່ວງວ່າ ທີ່ສກວະຄ່າ  
ເໜາະທີ່ສຸດ ພລຄູມຂອງຕັວແປຣຂອງປັບປຸງຫາເຕີມ ກັບຕັວແປຣສໍາຮອງໃນປັບປຸງຫາຄູ່ ມີຄ່າເປັນ 0 ແລະ ໃນ  
ທ່ານອງເຄີຍກັນ ພລຄູມຂອງຕັວແປຣຂອງປັບປຸງຫາຄູ່ກັບຕັວແປຣສໍາຮອງຂອງປັບປຸງຫາເຕີມ ມີຄ່າເປັນ 0

ຈາກເຈື້ອນໄຫວ້ທັງສານສ່ວນໜ້າງຕົ້ນ ເຊີນເປັນເຈື້ອນໄຫວ້ສ່ວນມຸລກັນ ຄືອ

$$1. \text{ถ้า } \pi_j - \pi_i > c_{ij} \text{ ແລ້ວ } \alpha_{ij} > 0 \text{ ແລະ } f_{ij} = u_{ij}$$

$$2. \text{ถ้า } \pi_j - \pi_i < c_{ij} \text{ ແລ້ວ } \delta_{ij} > 0 \text{ ແລະ } f_{ij} = l_{ij}$$

$$3. \text{ถ้า } \pi_j - \pi_i = c_{ij} \text{ ແລ້ວ } l_{ij} \leq f_{ij} \leq u_{ij}$$

ທ່ານໃຫ້ເຮົາເລືອກຄ່າ  $\alpha_{ij}$  ແລະ  $\delta_{ij}$  ໄດ້ຕັ້ງນີ້

$$4. \alpha_{ij} = \text{ຄ່າສູງສຸດ } [0, \pi_j - \pi_i - c_{ij}]$$

$$5. \delta_{ij} = \text{ຄ່າສູງສຸດ } [0, -\pi_j + \pi_i + c_{ij}]$$

$$\text{ແລະ } 6. \sum_j f_{ij} - \sum_j f_{ji} = 0 \quad \forall i \in N$$

ເຈື້ອນໄຫວ້ສໍາຄັນທີ່ທ່ານໃຫ້ໄດ້ພລເຄລຍຄ່າເໜາະທີ່ສຸດ ອີເຈື້ອນໄຫວ້ 1, 2, 3 ແລະ 6

ທ່ານໃຫ້  $\bar{c}_{ij} = c_{ij} + \pi_i - \pi_j$  ແລ້ວຈະເຊີນເຈື້ອນໄຫວ້ 1-3 ແລະ 6 ໄດ້ໃໝ່ເປັນ

$$k_1: \text{ถ้า } \bar{c}_{ij} < 0 \text{ ແລ້ວ } f_{ij} = u_{ij}$$

$$k_2: \text{ถ้า } \bar{c}_{ij} > 0 \text{ ແລ້ວ } f_{ij} = l_{ij}$$

$$k_3: \text{ถ้า } \bar{c}_{ij} = 0 \text{ ແລ້ວ } l_{ij} \leq f_{ij} \leq u_{ij}$$

$k_4$ : ການອຸຽກຍໍສໍາຍາງານທີ່ແຕ່ລະບັບເປັນຈິງ

ถ้า  $i$  บวก  $j$  และเส้นเชื่อม  $(i,j)$  สอดคล้องกับเงื่อนไขค่าเหมาะสมที่สุด คือ  $k_1, k_2$  หรือ  $k_3$  แล้ว จะเรียกเส้นเชื่อมนั้นว่าเป็น **อิน-คิลเตอร์** (inOkilter) แต่ถ้าเส้นเชื่อม  $(i,j)$  ไม่สอดคล้องกับ  $k_1, k_2$  หรือ  $k_3$  จะเรียกเส้นเชื่อมนั้นว่าเป็น **เอ้าท์-ออฟ-คิลเตอร์** (out-of-kilter) ผลผลลัพธ์หมายความว่าที่สุดของปัญหาจะเกิดขึ้นเมื่อทุกๆ เส้นเชื่อมเป็นอิน-คิลเตอร์ และการอนุรักษ์สายงานเป็นจริง มีดังนี้

ปัญหาเกิดขึ้นเมื่อผลผลลัพธ์ที่เป็นไปได้

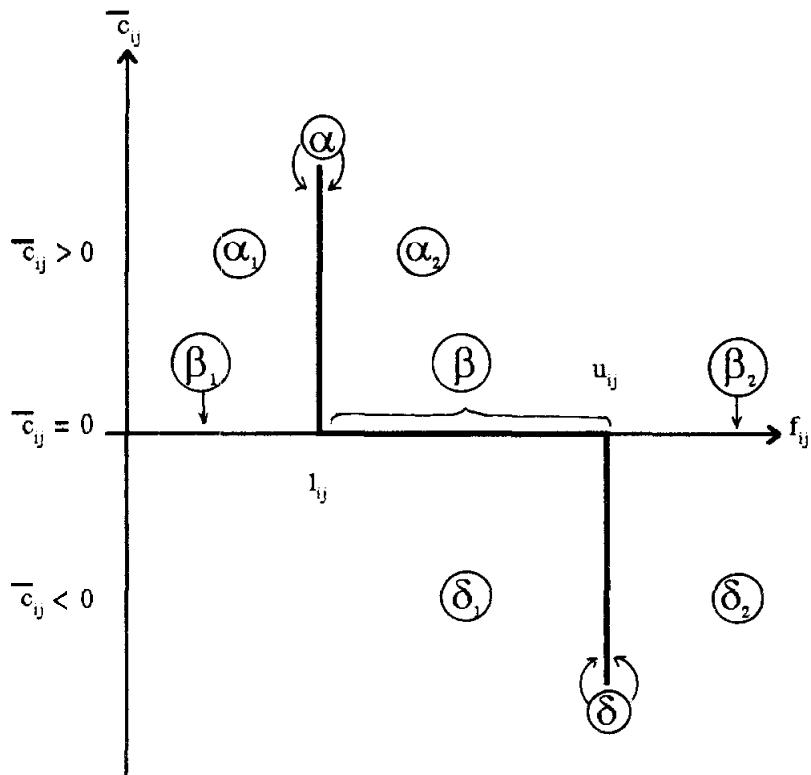
จาก  $k_1 - k_3$  แต่ละเส้นเชื่อม มีสถานะที่เป็นไปได้ 9 สถานะ คือ

1. ถ้า  $c_{ij} > 0$  และ  $f_{ij} = l_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\alpha$  ซึ่งเป็น อิน-คิลเตอร์
2. ถ้า  $c_{ij} > 0$  และ  $f_{ij} < l_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\alpha_1$  ซึ่งเป็น เอ้าท์-ออฟ-คิลเตอร์
3. ถ้า  $c_{ij} > 0$  และ  $f_{ij} > l_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\alpha_2$  ซึ่งเป็น เอ้าท์-ออฟ-คิลเตอร์
4. ถ้า  $c_{ij} = 0$  และ  $l_{ij} \leq f_{ij} \leq u_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\beta$  ซึ่งเป็น อิน-คิลเตอร์
5. ถ้า  $c_{ij} = 0$  และ  $f_{ij} < l_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\beta_1$  ซึ่งเป็น เอ้าท์-ออฟ-คิลเตอร์
6. ถ้า  $c_{ij} = 0$  และ  $f_{ij} > u_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\beta_2$  ซึ่งเป็น เอ้าท์-ออฟ-คิลเตอร์
7. ถ้า  $c_{ij} < 0$  และ  $f_{ij} = l_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\delta$  ซึ่งเป็น อิน-คิลเตอร์
8. ถ้า  $c_{ij} < 0$  และ  $f_{ij} < u_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\delta_1$  ซึ่งเป็น เอ้าท์-ออฟ-คิลเตอร์
9. ถ้า  $c_{ij} < 0$  และ  $f_{ij} > u_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\delta_2$  ซึ่งเป็น เอ้าท์-ออฟ-คิลเตอร์

สรุปสถานะที่เป็นไปได้ของ  $(i,j)$  ได้ดังตาราง 4.1 หรือแผนภาพในรูป 4.4

ตาราง 4.1 แสดงสถานะที่เป็นไปได้ของเส้นเชื่อม  $(i,j)$

สถานะ	$c$	$f_{ij}$	เป็นหรือไม่เป็นอิน-คิลเตอร์
$\alpha$	มากกว่า 0	เท่ากับ $l_{ij}$	
$\beta$	เท่ากับ 0	$l_{ij} \leq f_{ij} \leq u_{ij}$	{ เป็น
$\delta$	น้อยกว่า 0	เท่ากับ $u_{ij}$	
$\alpha_1$	$u_{ij} < 0$	น้อยกว่า $l_{ij}$	
$\beta_1$	เท่ากับ 0	น้อยกว่า $l_{ij}$	
$\delta_1$	น้อยกว่า 0	น้อยกว่า $u_{ij}$	{ ไม่เป็น
$\alpha_2$	$u_{ij} > 0$	มากกว่า $l_{ij}$	
$\beta_2$	เท่ากับ 0	มากกว่า $u_{ij}$	
$\delta_2$	น้อยกว่า 0	$u_{ij} < 0$	



รูป 4.4 แผนภาพแสดงสถานะที่เป็นไปได้ของเส้นเชื่อม  $(i,j)$

จากแผนภาพแสดงสถานะที่เป็นไปได้ของเส้นเชื่อม  $(i,j)$  การตรวจสอบสถานะของแต่ละเส้นเชื่อม  $(i,j)$  เริ่มจากการคำนวณค่า  $\bar{c}_{ij}$  จาก

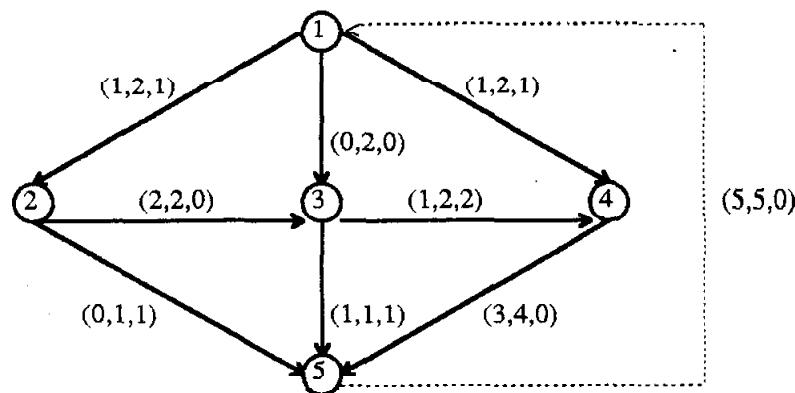
$$\bar{c}_{ij} = c_{ij} + \pi_i - \pi_j$$

จากแผนภาพรูป 4.4 ถ้า  $\bar{c}_{ij} > 0$  แล้วสถานะของเส้นเชื่อม  $(i,j)$  อาจเป็น  $\alpha_1$  หรือ  $\alpha$  หรือ  $\alpha_2$  โดยให้พิจารณาสายงานของเส้นเชื่อม  $(i,j)$  หรือ  $f_{ij}$  เปรียบเทียบกับขอบเขตล่าง ( $l_{ij}$ ) ของเส้นเชื่อม  $(i,j)$  นั่นคือ ถ้า  $f_{ij} < l_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\alpha_1$  ถ้า  $f_{ij} = l_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\alpha$  ถ้า  $f_{ij} > l_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\alpha_2$

ถ้า  $\bar{c}_{ij} = 0$  แล้วสถานะเส้นเชื่อม  $(i,j)$  อาจเป็น  $\beta_1$  หรือ  $\beta$  หรือ  $\beta_2$  โดยพิจารณาสายงานของเส้นเชื่อม  $(i,j)$  หรือ  $f_{ij}$  เปรียบเทียบกับช่วงตั้งแต่ขอบเขตล่าง ( $l_{ij}$ ) ถึงขอบเขตบน ( $u_{ij}$ ) ของเส้นเชื่อม  $(i,j)$  กล่าวคือ ถ้า  $f_{ij} < l_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\beta_1$  ถ้า  $l_{ij} \leq f_{ij} \leq u_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\beta$  และถ้า  $f_{ij} > u_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\beta_2$

ถ้า  $\bar{c}_{ij} < 0$  แล้วสถานะเส้นเชื่อม  $(i,j)$  อาจเป็น  $\delta_1$  หรือ  $\delta$  หรือ  $\delta_2$  โดยพิจารณาสาขางานของเส้นเชื่อม  $(i,j)$  หรือ  $f_{ij}$  เปรียบเทียบกับขอบเขตบน ( $u_{ij}$ ) ของเส้นเชื่อม  $(i,j)$  ถ้า  $f_{ij} < u_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\delta_1$  ถ้า  $f_{ij} = u_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\delta$  ถ้า  $f_{ij} > u_{ij}$  แล้วเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\delta_2$

การตรวจสอบสถานะของแต่ละเส้นเชื่อม  $(i,j)$  โดยอาศัยแผนภาพ จะทำให้เข้าใจง่ายขึ้น  
**ตัวอย่าง 4.2** กำหนดงานข่ายงานซึ่งสามสิ่งอันดับที่แต่ละเส้นเชื่อม คือ  $(l_{ij}, u_{ij}, c_{ij})$  และ  $\pi_1 = \pi_2 = \pi_3 = 0, \pi_4 = \pi_5 = 1$  สายงานเริ่มต้น คือ  $f_{12} = f_{14} = f_{34} = 2, f_{13} = f_{23} = f_{25} = 1, f_{35} = 0$  และ  $f_{45} = 4$  และ  $f_{51} = 5$  จงตรวจสอบสถานะของแต่ละเส้นเชื่อม



$$\text{จาก } \bar{c}_{ij} = c_{ij} + \pi_i - \pi_j$$

$$\text{ที่เส้นเชื่อม } (1,2), \bar{c}_{12} = c_{12} + \pi_1 - \pi_2 = 1 + 0 - 0 = 1 \text{ ซึ่ง } c_{12} > 0$$

เนื่องจาก  $f_{12} = 2$  และ  $l_{12} = 1$  ดังนั้น  $f_{12} > l_{12}$  เส้นเชื่อม  $(1,2)$  จึงมีสถานะเป็น  $\alpha_2$  เพราะ  $c_{12} > 0$

และ  $f_{12} > l_{12}$

$$\text{ที่เส้นเชื่อม } (1,3), \bar{c}_{13} = c_{13} + \pi_1 - \pi_3 = 0 + 0 - 0 = 0$$

เนื่องจาก  $f_{13} = 1$  และ  $l_{13} = 0, u_{13} = 2$  ดังนั้น  $l_{13} \leq f_{13} \leq u_{13}$  เส้นเชื่อม  $(1,3)$  จึงมีสถานะเป็น  $\beta$

เพราะ  $\bar{c}_{13} = 0$  และ  $l_{13} \leq f_{13} \leq u_{13}$

$$\text{ที่เส้นเชื่อม } (1,4), \bar{c}_{14} = c_{14} + \pi_1 - \pi_4 = 1 + 0 - 1 = 0$$

เนื่องจาก  $f_{14} = 2$  และ  $l_{14} = 1, u_{14} = 2$  ดังนั้น  $l_{14} \leq f_{14} \leq u_{14}$  สถานะของเส้นเชื่อม  $(1,4)$  จึงเป็น  $\beta$  เพราะ  $\bar{c}_{14} = 0$  และ  $l_{14} \leq f_{14} \leq u_{14}$

ที่สีน้ำเงิน (2,3),  $\bar{c}_{23} = c_{23} + \pi_2 - \pi_3 = 0 + 0 - 0 = 0$  และ  $f_{23} = 1$  โดยที่  $l_{23} = u_{23} = 2$   
 สภาวะของสีน้ำเงิน (2,3) จึงเป็น  $\beta_1$  เพราะ  $\bar{c}_{23} = 0$  และ  $f_{23} < l_{23}$

ที่สีน้ำเงิน (2,5),  $\bar{c}_{25} = c_{25} + \pi_2 - \pi_5 = 1 + 0 - 1 = 0$  และ  $f_{25} = 1$  เมื่อ  $l_{25} = 0$ ,  $u_{25} = 1$   
 สภาวะของสีน้ำเงิน (2,5) จึงเป็น  $\beta$  เพราะ  $\bar{c}_{25} = 0$  และ  $l_{25} \leq f_{25} \leq u_{25}$

ที่สีน้ำเงิน (3,4),  $\bar{c}_{34} = c_{34} + \pi_3 - \pi_4 = 2 + 0 - 1 = 1$  และ  $f_{34} = 2$  โดยที่  $l_{34} = 1$ ,  
 $u_{34} = 2$  สีน้ำเงิน (3,4) มีสภาวะเป็น  $\alpha_2$  เพราะ  $\bar{c}_{34} > 0$  และ  $f_{34} < l_{34}$

ที่สีน้ำเงิน (3,5),  $\bar{c}_{35} = c_{35} + \pi_3 - \pi_5 = 1 + 0 - 1 = 0$  และ  $f_{35} = 0$  โดยที่  $l_{35} = u_{35} = 1$   
 สีน้ำเงิน (3,5) มีสภาวะเป็น  $\beta_1$  เพราะ  $\bar{c}_{35} = 0$  และ  $f_{35} < l_{35}$

ที่สีน้ำเงิน (4,5),  $\bar{c}_{45} = c_{45} + \pi_4 - \pi_5 = 0 + 1 - 1 = 0$  และ  $f_{45} = 4$  เมื่องจาก  $l_{45} = 3$   
 และ  $u_{45} = 4$  สีน้ำเงิน (4,5) มีสmatchConditionเป็น  $\beta$  เพราะ  $\bar{c}_{45} = 0$  และ  $l_{45} \leq f_{45} \leq u_{45}$

ที่สีน้ำเงิน (5,1),  $\bar{c}_{51} = c_{51} + \pi_5 - \pi_1 = 0 + 1 - 0 = 1$  และ  $f_{51} = 5$  เมื่องจาก  
 $l_{51} = 5$  สีน้ำเงิน (5,1) มีสmatchConditionเป็น  $\alpha$  เพราะ  $\bar{c}_{51} > 0$  และ  $f_{51} = l_{51}$

#### 4.3 ขั้นตอนวิธีอาท์-ออฟ-คิลเตอร์

ขั้นตอนวิธีอาท์-ออฟ-คิลเตอร์ จะหาค่า  $\pi_i$  และ  $f_{ij}$  เพื่อให้สอดคล้องกับเงื่อนไขค่าหมายที่สุด จาก  $k_1 - k_4$  เริ่มด้วยการกำหนดสายงานที่แต่ละสีน้ำเงิน ให้สอดคล้องกับการอนุรักษ์สายงานที่แต่ละบันพ และกำหนด  $\pi_i$  ที่แต่ละบันพให้มีค่าได้ หรือเพื่อความสะดวก เริ่มต้นมากให้  $\pi_i = 0$  จากนั้นคำนวณค่า  $c_{ij}$  เพื่อตรวจสอบสภาวะของแต่ละสีน้ำเงิน ถ้ามีบางสีน้ำเงินที่มีสภาวะเป็นอาท์-ออฟ-คิลเตอร์ ให้เลือกสีน้ำเงินใดๆ ที่มีสภาวะคงคล่องมา 1 สีน้ำเงิน แล้วคำนวณวิธีจากบันพ  $j$  ไป  $i$  เมื่อต้องการเพิ่มสายงานในสีน้ำเงิน  $(i,j)$  หรือคำนวณวิธีจากบันพ  $i$  ไป  $j$  เมื่อต้องการลดสายงานในสีน้ำเงิน  $(i,j)$  การคำนวณวิธีเช่นนี้ ทำให้การปรับสายงานในสีน้ำเงิน  $(i,j)$  ไม่มีผลกระทบต่อการอนุรักษ์สายงาน จากนั้นจึงตรวจสอบสภาวะของสีน้ำเงินอีกครั้งหนึ่ง ถ้ายังมีบางสีน้ำเงิน มีสmatchConditionเป็น อาท์-ออฟ-คิลเตอร์ อีก ก็ให้ใช้วิธีการเดินจนกว่าทุกๆ สีน้ำเงิน มีสmatchConditionเป็น อิน-คิลเตอร์ ก็จะได้ผลผลลัพธ์เหมาะสมที่สุดของข่ายงาน แต่ถ้าในการปรับสายงานที่สีน้ำเงิน ไม่อาจคำนวณวิธีได้ตามต้องการ ก็จะปรับค่า  $\pi$  เพื่อคำนวณสภาวะของบางสีน้ำเงินใหม่ หากปรับค่า  $\pi$  ไม่ได้ แสดงว่าข่ายงานไม่มีผลผลลัพธ์ที่เป็นไปได้ หรือสูปเป็นขั้นตอน ดังนี้

### ขั้นตอนวิธีอาจท์-ออฟ-คิลเตอร์

**ขั้นตอนที่ 1** เลือกเส้นเชื่อม  $(i,j)$  ใดๆ ที่มีสถานะเป็น เอาจ์-ออฟ-คิลเตอร์ ถ้าไม่มีเส้นเชื่อม  $(i,j)$  ใดๆ ที่เป็น เอาจ์-ออฟ-คิลเตอร์ ให้หยุดการคำนวณ

**ขั้นตอนที่ 2** พิจารณาเพิ่มหรือลดสายงาน เพื่อให้เส้นเชื่อมจากขั้นตอนที่ 1 เป็น อิน-คิลเตอร์

- ถ้าเพิ่มสายงาน ให้ไปขั้นตอนที่ 3

- ถ้าลดสายงาน ให้ไปขั้นตอนที่ 4

**ขั้นตอนที่ 3** ใช้กระบวนการกำหนดป้าย คำนวณวิธีจากบัพ  $j$  ไปบัพ  $i$  ซึ่งจะเพิ่มสายงานได้โดย ไม่ทำให้เส้นเชื่อมนี้เป็น เอาจ์-ออฟ-คิลเตอร์ เมื่อคำนวณวิธีได้และเพิ่มสายงานให้เส้นเชื่อม  $(i,j)$  แล้ว ถ้า  $(i,j)$  เป็นอิน-คิลเตอร์ ให้กลับไปขั้นตอนที่ 1 แต่ถ้า  $(i,j)$  ยังคงเป็นอาจ์-ออฟ-คิลเตอร์ ให้ทำซ้ำขั้นตอนที่ 3 หรือเมื่อคำนวณวิธีจากบัพ  $j$  ไป  $i$  ไม่ได้ ให้ไปขั้นตอนที่ 5

**ขั้นตอนที่ 4** คำนวณวิธีจากบัพ  $i$  ไป  $j$  ถ้าหาได้ให้ลดสายงานในเส้นเชื่อม  $(i,j)$  ถ้า  $(i,j)$  เป็น อิน-คิลเตอร์ ให้กลับไปทำขั้นตอนที่ 1 แต่ถ้า  $(i,j)$  เป็นอาจ์-ออฟ-คิลเตอร์ ให้ทำซ้ำขั้นตอนที่ 4 หรือถ้าคำนวณวิธีจากบัพ  $i$  ไป  $j$  ไม่ได้ ให้ไปขั้นตอนที่ 5

**ขั้นตอนที่ 5** ปรับค่า  $\pi$  ใหม่ แล้วกลับไปขั้นตอนที่ 2 โดยคงป้ายเดิม สำหรับบัพที่กำหนดป้าย แล้ว ถ้า  $\pi = \infty$  ให้หยุดการคำนวณ เนื่องจากไม่มีสายงานที่เป็นไปได้ของช่วงงาน

ในขั้นตอนที่ 3 และ 4 เป็นขั้นตอนของการใช้กระบวนการกำหนดป้าย เพื่อคำนวณวิธี จากบัพ  $j$  ไป  $i$  หรือจากบัพ  $i$  ไป  $j$  โดยมีรายละเอียดของกระบวนการ ดังนี้

1. ถ้าเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\alpha_1$  หรือ  $\beta_1$  หรือ  $\delta_1$  หมายถึงเพิ่มสายงานให้  $(i,j)$  ได้ โดยการทำให้  $(i,j)$  มีสถานะเป็นอิน-คิลเตอร์ ด้วยการกำหนดป้ายให้บัพ  $j$  เป็น  $[q_j, i^+]$  นั่นคือ บัพ  $j$  ได้รับสายงานเพิ่ม  $q_j$  หน่วย จากบัพ  $i$  เมื่อบัพ  $i$  มีสายงานอยู่  $q_i$  หน่วย

- ถ้าเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\alpha_1$  แล้ว  $q_j =$  ค่าต่ำสุด  $[q_j, 1_{ij} - f_{ij}]$

- ถ้าเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\beta_1$  หรือ  $\delta_1$  แล้ว  $q_j =$  ค่าต่ำสุด  $[q_j, u_{ij} - 1_{ij}]$

2. ถ้าเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\alpha_2$  หรือ  $\beta_2$  หรือ  $\delta_2$  หมายถึงจะลดสายงานให้  $(i,j)$  ได้ โดยการทำให้  $(i,j)$  มีสถานะเป็นอิน-คิลเตอร์ ด้วยการกำหนดป้ายให้บัพ  $i$  เป็น  $[q_i, j^-]$  นั่นคือ สามารถลดสายงานจากบัพ  $i$  ไป  $j$  ได้  $q_i$  หน่วย เมื่อบัพ  $j$  มีสายงาน  $q_j$  หน่วย

- ถ้าเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\alpha_2$  หรือ  $\beta_2$  แล้ว  $q_i =$  ค่าต่ำสุด  $[q_j, f_{ij} - 1_{ij}]$

- ถ้าเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\delta_2$  แล้ว  $q_i =$  ค่าต่ำสุด  $[q_j, f_{ij} - u_{ij}]$

3. ถ้าเส้นเชื่อม  $(i,j)$  มีสถานะเป็น  $\alpha$  หรือ  $\beta$  หรือ  $\delta$  หมายถึงไม่ต้องเปลี่ยนแปลงสายงานที่  $(i,j)$  ยกเว้นสถานะ  $\beta$  ซึ่งอาจเพิ่มสายงานได้ ถ้า  $f_{ij} < u_{ij}$  หรืออาจลดสายงานลงได้ถ้า

$f_{ij} > l_{ij}$  แต่ต้องไม่ทำให้กระบวนการกระเทือนเงื่อนไขฯ

ในขั้นตอนที่ 5 เป็นขั้นตอนของการปรับค่า  $\pi$  เมื่อไม่อาจคำนวณวิธีจากบัพ  $j$  ไป  $i$  ได้ หรือบัพ  $i$  ไป  $j$  ได้ โดยกำหนดให้

$A$  เป็นเซตของบัพที่กำหนดป้ายแล้ว

$\bar{A}$  เป็นเซตของบัพที่ยังไม่ถูกกำหนดป้าย

สมมติว่าขณะนี้เรากำลังอยู่ที่บัพ  $x$  ซึ่งกำหนดป้ายแล้ว และกำลังพิจารณาบัพ  $y$  ซึ่งยังไม่ถูกกำหนดป้าย

**กรณีที่ 1** ถ้า  $B$  เป็นเซตของเส้นเชื่อมจากหน้า ซึ่งมีบัพเริ่มต้นอยู่ใน  $A$  และบัพสุดท้ายอยู่ใน  $\bar{A}$  เมื่อ  $c > 0$  และสายงานที่มีอยู่ไม่เกินขอบเขตบนของความจุ

**กรณีที่ 2** ถ้า  $\bar{B}$  เป็นเซตของเส้นเชื่อมผันกลับ ซึ่งมีบัพเริ่มต้นอยู่ใน  $\bar{A}$  และบัพปลายอยู่ใน  $A$  เมื่อ  $c < 0$  และสายงานที่มีอยู่ไม่น้อยกว่าขอบเขตล่างของความจุ

ขั้นตอนของการปรับค่า  $\pi$  ประกอบด้วย

1. จากกรณีที่ 1 สำหรับ  $c > 0$  ได้

$$\text{ให้ } z_1 = \begin{cases} \text{ค่าต่ำสุด } [\bar{c}_{xy}] & ; \text{ถ้า } B \neq \emptyset \\ B & \\ \infty & ; \text{ถ้า } B = \emptyset \end{cases}$$

2. จากกรณีที่ 2 สำหรับ  $c < 0$  ได้

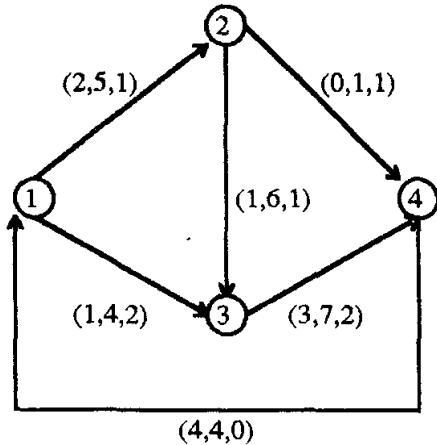
$$\text{ให้ } z_2 = \begin{cases} \text{ค่าต่ำสุด } [-\bar{c}_{yx}] & ; \text{ถ้า } \bar{B} \neq \emptyset \\ \bar{B} & \\ \infty & ; \text{ถ้า } \bar{B} = \emptyset \end{cases}$$

3. กำหนดให้  $z = \text{ค่าต่ำสุด } [z_1, z_2]$

4. เพิ่มค่า  $z$  ให้กับ  $\pi$  ของทุกๆ บัพใน  $\bar{A}$

แล้วกลับไปทำงานกระบวนการกำหนดป้ายต่อไป

**ตัวอย่าง 4.3** กำหนดข่ายงาน ซึ่งสามสิ่งอันดับที่แต่ละเส้นเชื่อม คือ  $(l_{ij}, u_{ij}, c_{ij})$  และ  $\pi_1 = 1$ ,  $\pi_2 = \pi_3 = 2$ ,  $\pi_4 = 4$  สายงานเริ่มต้นคือ  $f_{12} = 2$ ,  $f_{13} = 2$ ,  $f_{23} = 1$ ,  $f_{24} = 1$ ,  $f_{34} = 3$  และ  $f_{41} = 4$  จงหาสายงานสูงสุดของข่ายงาน โดยให้ผลรวมของค่าใช้จ่ายน้อยที่สุด ด้วยขั้นตอนวิธีเอท-ออฟ-คิดเตอร์



$$\text{ถ้า } \bar{c}_{ij} = \bar{c}_{ij} + \pi_i - \pi_j$$

$$\bar{c}_{12} = \bar{c}_{12} + \pi_1 - \pi_2 = 1 + 1 - 2 = 0$$

$$\bar{c}_{13} = \bar{c}_{13} + \pi_1 - \pi_3 = 1 + 2 - 2 = 1$$

$$\bar{c}_{23} = \bar{c}_{23} + \pi_2 - \pi_3 = 1 + 2 - 2 = 1$$

$$c_{24} = \bar{c}_{24} + \pi_2 - \pi_4 = 1 + 2 - 4 = -1$$

$$\bar{c}_{34} = \bar{c}_{34} + \pi_3 - \pi_4 = 2 + 2 - 4 = 0$$

$$\bar{c}_{41} = \bar{c}_{41} + \pi_4 - \pi_1 = 0 + 4 - 1 = 3$$

เส้นเชื่อม (1,2) มีค่า  $\bar{c}_{12} = 0$  และ  $f_{12} = 2$  ซึ่ง  $l_{12} \leq f_{12} \leq u_{12}$  ดังนั้นเส้นเชื่อม (1,2) มีสถานะเป็น  $\beta$

เส้นเชื่อม (1,3) มีค่า  $\bar{c}_{13} = 1$  และ  $f_{13} = 2$ . ซึ่ง  $f_{13} > l_{13}$  เส้นเชื่อม (1,3) มีสถานะเป็น  $\alpha$ ,

เส้นเชื่อม (2,3) มีค่า  $\bar{c}_{23} = 1$  และ  $f_{23} = 1$  ซึ่ง  $f_{23} = l_{23}$  เส้นเชื่อม (2,3) มีสถานะเป็น  $\alpha$

เส้นเชื่อม (2,4) มีค่า  $\bar{c}_{24} = -1$  และ  $f_{24} = 1$  ซึ่ง  $f_{24} = l_{24}$  เส้นเชื่อม (2,4) มีสถานะเป็น  $\delta$

เส้นเชื่อม (3,4) มีค่า  $\bar{c}_{34} = 0$  และ  $f_{34} = 3$  ซึ่ง  $l_{34} \leq f_{34} \leq u_{34}$  เส้นเชื่อม (3,4) มีสถานะเป็น  $\beta$

เส้นเชื่อม (4,1) มีค่า  $\bar{c}_{41} = 3$  และ  $f_{41} = 3$  ซึ่ง  $f_{41} = l_{41}$  เส้นเชื่อม (4,1) มีสถานะเป็น  $\alpha$

เนื่องจากยังมีเส้นเชื่อม (1,3) มีสถานะเป็นอาจท่อ-ออพ-คิลเตอร์ จึงใช้ขั้นตอนวิธีดังนี้

**รอบที่ 1** เลือกเส้นเชื่อม (1,3) ซึ่งมีสถานะเป็น  $\alpha$ , และ  $f_{13} = 2$ ,  $l_{13} = 1$  จึงลดสายงานในเส้นเชื่อมนี้ได้ 1 หน่วย เพื่อให้  $f_{13} = l_{13}$  และเส้นเชื่อมนี้จะได้เปลี่ยนสถานะเป็น  $\alpha$  ซึ่งเป็นอิน-คิลเตอร์ จึงกำหนดป้ายให้บวก 1 เป็น  $[q_1, 3]$  โดยที่  $q_1 = 1$  หน่วย

$$\text{และ } q_1 = \text{ค่าต่ำสุด } [q_3, f_{13} - l_{13}]$$

$$= \text{ค่าต่ำสุด } [1, 2-1]$$

$$= 1$$

หรือกำหนดป้ายให้บัพ 1 เป็น  $[1,3]$  แล้วคำนวณวิธีจากบัพ 1 ไป 3

จากบัพ 1 ซึ่งกำหนดป้ายแล้ว พิจารณาเส้นเชื่อม  $(1,2)$  มีสถานะเป็น  $\beta$  ที่  $f_{12} = 2, u_{12} = 5$  ดังนั้น  $f_{12} < u_{12}$  จึงเพิ่มสายงานได้อีก กำหนดป้ายให้บัพ 2 เป็น  $[q_2, 1^+]$  โดยที่

$$q_2 = \text{ค่าต่ำสุด } [q_1, u_{12} - f_{12}]$$

$$= \text{ค่าต่ำสุด } [1, 5-2]$$

$$= 1$$

กำหนดป้ายให้บัพ 2 เป็น  $[1,1^+]$

ส่วนเส้นเชื่อม  $(4,1)$  ไม่อาจเพิ่มหรือลดสายงานได้ เพราะมีสถานะเป็น  $\alpha$

ที่บัพ 2 ซึ่งกำหนดป้ายแล้ว พิจารณาเส้นเชื่อม  $(2,3)$  หรือเส้นเชื่อม  $(2,4)$

เส้นเชื่อม  $(2,3)$  มีสถานะเป็น  $\alpha$  ซึ่งเป็นอิน-คิลเตอร์ จึงเพิ่มสายงานอีกไม่ได้

เส้นเชื่อม  $(2,4)$  มีสถานะเป็น  $\delta$  ซึ่งเป็นอิน-คิลเตอร์ จึงเพิ่มสายงานอีกไม่ได้

นั่นคือไม่สามารถคำนวณวิธีจากบัพ 1 ไป 3 ได้

จึงต้องปรับค่า  $\pi$

ในที่นี้ บัพ 1 และ 2 กำหนดป้ายแล้ว

บัพ 3 และ 4 ยังไม่ถูกกำหนดป้าย

ดังนั้น  $A = \{1, 2\}$

$\bar{A} = \{3, 4\}$

เส้นเชื่อม  $(1,3)$  เป็นเส้นเชื่อมจากหน้า ซึ่งมีบัพ 1 เป็นบัพเริ่มต้นอยู่ใน  $A$  บัพ 3 เป็นบัพสุดท้ายอยู่ใน  $\bar{A}$ ,  $\bar{c}_{13} > 0$  และ  $f_{13} \leq u_{13}$  ดังนั้น เส้นเชื่อม  $(1,3)$  อยู่ใน  $B$

เส้นเชื่อม  $(2,3)$  เป็นเส้นเชื่อมจากหน้า ซึ่งบัพ 2 เป็นบัพเริ่มต้นอยู่ใน  $A$  บัพ 3 เป็นบัพสุดท้ายอยู่ใน  $\bar{A}$ ,  $\bar{c}_{23} > 0$  และ  $f_{23} \leq u_{23}$  ดังนั้น เส้นเชื่อม  $(2,3)$  อยู่ใน  $B$

เส้นเชื่อม  $(2,4)$  เป็นเส้นเชื่อมจากหน้า ซึ่งบัพ 2 เป็นบัพเริ่มต้นอยู่ใน  $A$  บัพ 4 เป็นบัพสุดท้ายอยู่ใน  $\bar{A}$  แต่  $\bar{c}_{24} = -1$  ซึ่ง  $\bar{c}_{24} < 0$  นั่นคือเส้นเชื่อม  $(2,4)$  ไม่อยู่ใน  $B$

หรือ  $B = \{(1,3), (2,3)\}$

$z_1 = \text{ค่าต่ำสุด } [\bar{c}_{13}, \bar{c}_{23}]$

= ค่าต่ำสุด  $[1,1]$

เส้นเชื่อม (4,1) เป็นเส้นเชื่อมผังกลับ เพราะบัพ 4 เป็นบัพเริ่มต้นอยู่ใน  $\bar{A}$  และบัพ 1 เป็นบัพสุดท้ายอยู่ใน  $A$  แต่  $\bar{c}_{41} = 3 < 0$  นั่นคือเส้นเชื่อม (4,1) ไม่มีอยู่ใน  $\bar{B}$  หรือ  $\bar{B} = \emptyset$

$$z_2 = \infty$$

$$\text{ดังนั้น } z = \text{ค่าต่ำสุด}[z_1, z_2]$$

$$= \text{ค่าต่ำสุด}[1, \infty]$$

$$= 1$$

$$\text{ปรับค่า } \pi \text{ ของบัพ 3 และ 4 เป็น } \pi_3 = 2 + 1 = 3$$

$$\pi_4 = 3 + 1 = 4$$

ส่วนค่า  $\pi_1$  และ  $\pi_2$  คงเดิม

เนื่องจากมีการเปลี่ยนแปลงค่า  $\pi$  ของบัพ 3 และ 4 จึงต้องคำนวณ  $\bar{c}_{ij}$  ของเส้นเชื่อมที่เกี่ยวข้องกับบัพ 3 และ 4 ดังนี้

$$\bar{c}_{13} = 2 + 1 - 3 = 0$$

$$\bar{c}_{23} = 1 + 2 - 3 = 0$$

$$\bar{c}_{24} = 1 + 2 - 5 = -2$$

เส้นเชื่อม (1,3) มีค่า  $\bar{c}_{13} = 0$  และ  $f_{13} = 2$  ซึ่ง  $l_{13} \leq f_{13} \leq u_{13}$  จึงมีสถานะเป็น  $\beta$

เส้นเชื่อม (2,3) มีค่า  $\bar{c}_{23} = 0$  และ  $f_{23} = 2$  ซึ่ง  $l_{23} \leq f_{23} \leq u_{23}$  มีสถานะเป็น  $\beta$

เส้นเชื่อม (2,4) มีค่า  $\bar{c}_{24} = -2$  และ  $f_{24} = 1$  ซึ่ง  $f_{24} = u_{24}$  มีสถานะเป็น  $\delta$

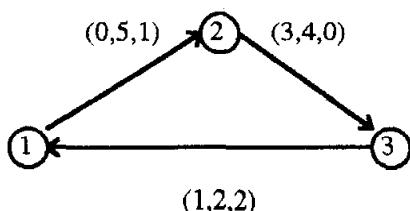
ส่วนเส้นเชื่อมอื่นๆ ยังคงมีสถานะเช่นเดิม นั่นคือจะนี่ทุกๆ เส้นเชื่อมมีสถานะเป็นอิน-คิดเตอร์ หรือได้ผลผลลัพธ์หมายความว่าสุด โดยที่

$$f_{12} = 2, f_{13} = 2, f_{23} = 1, f_{24} = 1, f_{34} = 3, f_{41} = 4$$

$$\text{ค่าใช้จ่าย} = f_{12}c_{12} + f_{13}c_{13} + f_{23}c_{23} + f_{24}c_{24} + f_{34}c_{34} + f_{41}c_{41} = 14 \text{ หน่วย}$$

**ตัวอย่าง 4.4** กำหนดข่ายงาน ซึ่งสามารถสั่งอันดับที่แต่ละเส้นเชื่อมคือ  $(l_{ij}, u_{ij}, c_{ij})$  และ  $\pi_1 = \pi_3 = 0$

$\pi_2 = 1$  สายงานเริ่มต้นคือ  $f_{12} = f_{23} = f_{31} = 2$  จงหาสายงานสูงสุดของข่ายงาน โดยให้ค่าใช้จ่ายน้อยที่สุด ด้วยขั้นตอนวิธีเอาร์-ออฟ-คิดเตอร์



จาก  $c_{ij} = c_{ij} + \pi_i - \pi_j$  ให้ค่า  $c_{12} = 0, c_{23} = 1$  และ  $c_{31} = 2$

เส้นเชื่อม (1,2) มีค่า  $c_{12} = 0$  และ  $f_{12} = 2$  ซึ่ง  $l_{12} < f_{12} < u_{12}$  จึงมีสถานะเป็น  $\beta$

เส้นเชื่อม (2,3) มีค่า  $c_{23} = 1$  และ  $f_{23} = 2$  หน่วย ซึ่ง  $f_{23} < l_{23}$  จึงมีสถานะเป็น  $\alpha_1$

เส้นเชื่อม (3,1) มีค่า  $c_{31} = 2$  และ  $f_{31} = 2$  หน่วย ซึ่ง  $f_{31} > l_{31}$  จึงมีสถานะเป็น  $\alpha_2$

เนื่องจากมีเส้นเชื่อม (2,3) และ (3,1) ที่มีสถานะเป็นเอท์-อฟ-คิลเตอร์ จึงใช้ขั้นตอนวิธี

ดังนี้

### รอบที่ 1

1. เลือกเส้นเชื่อม (2,3)

2. เส้นเชื่อม (2,3) มีสถานะเป็น  $\alpha_1$  เพิ่มสายงานได้ 1 หน่วย เพื่อให้  $f_{23} = l_{23}$

3. คำนวณวิธีจากบัพ 3 ไป 2 โดยกระบวนการกำหนดป้าย

เนื่องจากเส้นเชื่อม (2,3) มีสถานะเป็น  $\alpha_1$  และเพิ่มสายงานได้อีก 1 หน่วย จึงกำหนดป้ายให้บัพ 3 เป็น  $[q_3, 2^+]$  โดยที่  $q_2 = 1$  และ  $q_3 = \text{ค่าตัวสูตร}[q_2, l_{12} - f_{12}]$

$$= \text{ค่าตัวสูตร}[1, 3-2]$$

$$= 1$$

หรือกำหนดป้ายให้บัพ 3 เป็น  $[1, 2^+]$

จากบัพ 3 ซึ่งกำหนดป้ายแล้ว พิจารณาเส้นเชื่อม (3,1) มีสถานะเป็น  $\alpha_2$  ซึ่งไม่สามารถเพิ่มสายงานให้เส้นเชื่อม (3,1) ได้อีก จึงไม่อาจกำหนดป้ายที่บัพ 1 ได้

หรือสรุปเป็น

บัพ      ป้าย

3             $[1, 2^+]$

1            กำหนดป้ายไม่ได้ เพราะเส้นเชื่อม (3,2) มีสถานะเป็น  $\alpha_2$  เพิ่มสายงานไม่ได้

คำนวณวิธีจากบัพ 3 ไป 1 ไม่ได้ จึงต้องปรับค่า  $\pi$

ในขั้นตอนของการปรับค่า  $\pi$  จะแบ่งกลุ่มของบัพที่กำหนดป้ายแล้วไว้ใน A และกลุ่มของบัพที่ยังไม่ถูกกำหนดป้ายไว้ใน  $\bar{A}$  ในที่นี้มีบัพ 3 ที่กำหนดป้ายแล้ว ส่วนบัพ 1 และ 2 ยังไม่ถูกกำหนดป้าย

จากบัพ 3 มีเส้นเชื่อม (3,1) ซึ่งเป็นเส้นเชื่อมจากหน้า ที่มี 3 เป็นบัพเริ่มต้นอยู่ใน A และ 1 เป็นบัพสุดท้ายอยู่ใน  $\bar{A}$  โดยที่  $\bar{c}_{31} = 2$  ซึ่งมากกว่า 0 และ  $f_{31} \leq u_{31}$  ดังนั้นเส้นเชื่อมจากหน้า (3,1) จึงเป็นเส้นเชื่อมที่อยู่ใน B หรือ  $B \neq \emptyset$

$$z_1 = \text{ค่าต่ำสุด } [\bar{c}_{31}]$$

$$= \text{ค่าต่ำสุด } [2]$$

$$= 2$$

ในที่นี้เส้นเชื่อม  $(2,3)$  ไม่อาจพิจารณาเป็นเส้นเชื่อมผังกลับที่อยู่ใน  $\bar{B}$  ได้ แม้ว่าเส้นเชื่อม  $(2,3)$  จะมีบัพ 2 เป็นบัพเริ่มต้นอยู่ใน  $A$  และบัพ 3 เป็นบัพสุดท้ายอยู่ใน  $A$  แต่  $\bar{c}_{23} = 1$  ซึ่ง  $\bar{c}_{23} < 0$  ดังนั้น  $\bar{B}$  จึงเป็นแซตว่าง หรือ  $\bar{B} = \emptyset$  นั่นคือ  $z_2 = \infty$

หรือสรุปเป็น

$$A = \{3\}$$

$$\bar{A} = \{1,2\}$$

$$B = \{(3,1)\}$$

$$\bar{B} = \emptyset$$

$$z_1 = \underset{B}{\text{ค่าต่ำสุด}} [2] = 2$$

$$z_2 = \infty$$

$$\therefore z = 2$$

ปรับค่า  $z$  ให้กับค่า  $\pi$  ของบัพ 1 และบัพ 2 เป็น  $\pi_1 = 2, \pi_2 = 3$  ส่วน  $\pi_3 = 0$  แล้วตรวจสอบสถานะใหม่ จำนวน  $c_{12} = 0, c_{23} = 3$  และ  $c_{31} = 0$  เส้นเชื่อม  $(1, 2)$  และ  $(2, 3)$  ยังคงมีสถานะเป็น  $\beta$  และ  $\alpha_1$  ตามลำดับ ส่วนเส้นเชื่อม  $(3, 1)$  มีสถานะเป็น  $\beta$

### ข้อที่ 2

1. เลือกเส้นเชื่อม  $(2, 3)$

2. เส้นเชื่อม  $(2, 3)$  มีสถานะเป็น  $\alpha_1$  เพิ่มสายงานได้ 1 หน่วย

3. จำนวนวิถีจากบัพ 3 ไป 2 โดยกระบวนการกำหนดป้าย

เนื่องจากเส้นเชื่อม  $(2,3)$  ยังคงมีสถานะเป็น  $\alpha_1$  จึงเพิ่มสายงานได้อีก 1 หน่วย จึงกำหนดป้ายให้บัพ 3 เป็น  $[q_3, 2^+]$  โดยที่  $q_2 = 1$

และ  $q_3 = \text{ค่าต่ำสุด } [q_2, l_{12} - f_{12}]$

= ค่าต่ำสุด  $[1, 3-2]$

= 1

หรือกำหนดป้ายให้บัพ 3 เป็น  $[1, 2^+]$

จากบัพ 3 ซึ่งกำหนดป้ายแล้ว พิจารณาเส้นเชื่อม  $(3,1)$  มีสถานะเป็น  $\beta$  และ  $f_{31} = u_{31}$  จึงเพิ่มสายงานให้เส้นเชื่อม  $(3,1)$  อีกไม่ได้ นั่นคือ ไม่อาจกำหนดป้ายให้บัพ 1 ได้

หรือสรุปเป็น

บัพ	มีอยู่
3	$[1,2]$
1	กำหนดป้ายไม่ได้ เพราะเส้นเชื่อม $(3,1)$ มีสถานะเป็น $\beta$ ซึ่ง $f_{31} = u_{31}$ เพิ่มสายงานไม่ได้

คำนวณวิธีจากบัพ 3 ไป 2 ไม่ได้ จึงต้องปรับค่า  $\pi$

ขั้นตอนของการปรับค่า  $\pi$  ในขณะนี้ บัพ 3 อยู่ใน  $A$  ส่วนบัพ 1 และ 2 อยู่ใน  $\bar{A}$

จากบัพ 3 มีเส้นเชื่อมจากหน้า  $(3,1)$  ที่มีบัพ 3 เป็นบัพเริ่มต้นอยู่ใน  $A$  และ 1 เป็นบัพสุดท้ายอยู่ใน  $\bar{A}$  แต่  $\bar{c}_{31} = 0$  หรือ  $\bar{c}_{31} > 0$  ดังนั้นเส้นเชื่อม  $(3,1)$  จึงไม่อยู่ใน  $B$  หรือ  $B = \emptyset$  นั่นคือ  $z_2 = \infty$

หรือสรุปดังนี้

$$A = \{3\} \quad \bar{A} = \{1,2\}$$

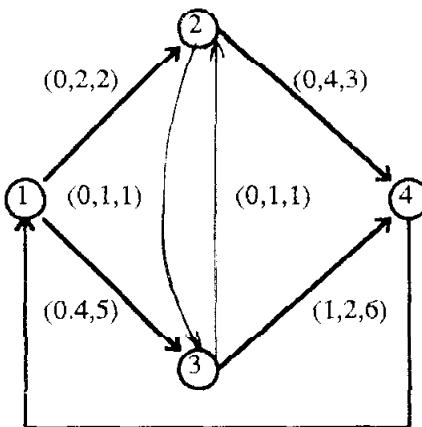
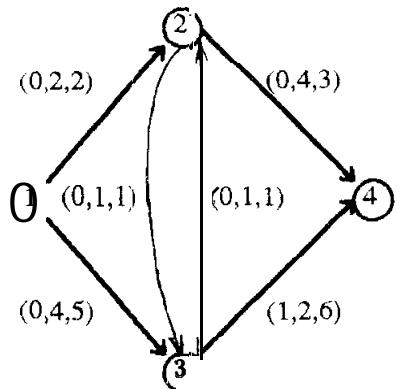
$$B = \emptyset \quad \bar{B} = \emptyset$$

$$z_1 = \infty \quad z_2 = \infty$$

$$\therefore z = \infty$$

ไม่มีสายงานที่เป็นไปได้ของทุกงาน

**ตัวอย่าง 4.5** ใช้ขั้นตอนวิธีเอาร์-อฟ-คิลเตอร์ หาสายงานที่จะส่งผ่านแต่ละเส้นเชื่อม โดยต้องการส่งสายงาน 3 หน่วยผ่านทุกงาน ให้สอดคล้องกับข้อจำกัดของแต่ละเส้นเชื่อมและเสียค่าใช้จ่ายน้อยที่สุด เมื่อสามสิ่งคันด้าที่แต่ละเส้นเชื่อมแทน ค. 1, c.) ดังรูป 4.5 (ก)



(3,3,0)

รูป 4.6 (ก) ตัวอย่างข่ายงาน

(ข) เพิ่มเส้นเชื่อมกลับ (4,1)

ก่อนที่จะใช้ขั้นตอนวิธีเอาร์-ออฟ-คิลเตอร์ ต้องกำหนดเส้นเชื่อมกลับ (4,1) เพื่อให้การอนุรักษ์สายงานเป็นจริง โดยมี  $l_{41} = u_{41} = 3$  หน่วย และ  $c_{41} = 0$  ดังรูป 4.5 (ว)

กำหนดค่าเริ่มต้น ให้  $\pi_1 = \pi_2 = \pi_3 = \pi_4 = 0$  และ  $f_{12} = 0, f_{13} = 2, f_{23} = 0, f_{32} = 2$   
 $f_{24} = 2, f_{34} = 0$  และ  $f_{41} = 2$

จากนั้นคำนวณค่า  $\bar{c}_{ij} = c_{ij} + \pi_i - \pi_j$  สำหรับแต่ละเส้นเชื่อม  $(i,j)$  และตรวจสอบสถานะของแต่ละเส้นเชื่อมดังตาราง 4.2 เนื่องจากมีบางเส้นเชื่อมที่มีสถานะเป็นเอาร์-ออฟคิลเตอร์ จึงต้องใช้ขั้นตอนวิธีดังนี้

### รอบที่ 1

1. เลือกเส้นเชื่อม (4,1) (หรืออาจเลือกเส้นเชื่อมอื่นๆ ที่มีสถานะเป็นเอาร์-ออฟ-คิลเตอร์)
2. เส้นเชื่อม (4,1) มีสถานะเป็น  $\beta_1$  จึงเพิ่มสายงานได้ 1 หน่วย เพื่อให้  $f_{41} = l_{41} = 3$  หน่วย (ในที่นี่  $q_4 = 1$  หน่วย)
3. คำนวณวิถีจากบันพ 1 ไป 4 โดยใช้กระบวนการกำหนดป้าย

บันพ	ป้าย
1	$[1, 4^+]$
2	กำหนดป้ายไม่ได้ (1, 2) เป็นอิน-คิลเตอร์
3	กำหนดป้ายไม่ได้ เพราะการเพิ่มสายงาน จะทำให้ (1, 3) ยังมีสถานะเป็นเอาร์-ออฟ-คิลเตอร์

คำนวณวิถีจากบันพ 1 ไป 4 ไม่ได้ ต้องปรับค่า  $\pi$

$$A = \{1\} \quad \bar{A} = \{2, 3, 4\}$$

$$B = \{(1, 2), (1, 3)\} \quad \bar{B} = \emptyset$$

$$z_1 = \text{ค่าตัวสูตร } [2, 5] = 2 \quad z_2 = \infty$$

$$\therefore z = 2$$

ดังนั้นจึงปรับค่า  $\pi_2 = \pi_3 = \pi_4 = 2$  ส่วน  $\pi_1 = 0$  จากนั้นจึงตรวจสอบสถานะของเส้นเชื่อมใหม่ ดังตาราง 4.3

### รอบที่ 2

1. เลือกเส้นเชื่อม (4,1)
2. สถานะของเส้นเชื่อม (4, 1) เป็น  $\alpha_1$  จึงเพิ่มสายงานได้ 1 หน่วยเพื่อให้  $f_{41} = l_{41}$  ( $q_4 = 1$  หน่วย)
3. คำนวณวิถีจากบันพ 1 ไป 4 โดยใช้กระบวนการกำหนดป้าย

บัพ	ป้าย
1	[1, 4 <sup>+</sup> ]
2	[1, 1 <sup>+</sup> ]
3	[1, 2]
4	[1, 3 <sup>+</sup> ]

วิธีคือ 1-2-3-4 ปรับสายงานที่แต่ละเส้นเชื่อมในวิธีเป็น  $f_{41} = 3, f_{12} = 1, f_{23} = 0$  และ  $f_{34} = 1$  ส่วนสายงานในเส้นเชื่อมอื่นๆ คงเดิม แล้วตรวจสอบสถานะใหม่ ดังตาราง 4.4

### รอบที่ 3

1. เลือกเส้นเชื่อม (1, 3)
2. สถานะของเส้นเชื่อม (1, 3) เป็น  $\alpha_2$  จึงลดสายงานลงได้ 2 หน่วย เพื่อให้  $f_{13} = 1_{13}$  ( $q_3 = 2$  หน่วย)
3. คำนวณวิธีจากบัพ 1 ไป 3 โดยใช้กระบวนการกำหนดป้าย

บัพ	ป้าย
1	[1, 3]
2	[1, 1 <sup>+</sup> ] เพราะเส้นเชื่อม (1, 2) มีสถานะเป็น $\beta$ ซึ่ง $f_{12} < u_{12}$
3	[1, 2]

วิธีคือ 1-2-3 ปรับสายงานที่แต่ละเส้นเชื่อมในวิธีเป็น  $f_{13} = 1, f_{12} = 2$  และ  $f_{32} = 0$  ส่วนสายงานในเส้นเชื่อมอื่นๆ คงเดิม แล้วตรวจสอบสถานะใหม่ ดังตาราง 4.5

### รอบที่ 4

1. เลือกเส้นเชื่อม (1, 3)
2. สถานะของเส้นเชื่อม (1, 3) เป็น  $\alpha_2$  จึงลดสายงานลงได้ 1 หน่วย เพื่อให้  $f_{13} = 1_{13}$  ( $q_3 = 1$  หน่วย)
3. คำนวณวิธีจากบัพ 1 ไป 3 โดยกระบวนการกำหนดป้าย

บัพ	ป้าย
1	[1, 3]
2	กำหนดป้ายไม่ได้ เพราะเส้นเชื่อม (1, 2) มีสถานะเป็น $\beta$ ซึ่ง $f_{12} = u_{12}$ จึงไม่อาจเพิ่มสายงานได้อีก
4	กำหนดป้ายไม่ได้ เพราะเส้นเชื่อม (4, 1) มีสถานะเป็น $\alpha$ ซึ่งเป็น อิน-คลิตร์แล้ว

คำนวณวิธีจากบัพ 1 ไป 3 ไม่ได้ ต้องปรับค่า  $\pi$

$$A = \{1\}$$

$$\bar{A} = \{2, 3, 4\}$$

$$B = \{(1, 3)\}$$

$$\bar{B} = \emptyset$$

$$z_1 = \underset{B}{\text{ค่าทำสูด}} [3] = 3$$

$$z_2 = \infty$$

$$\therefore z = 3$$

ปรับค่า  $\pi_2 = \pi_3 = \pi_4 = 5$  ส่วน  $\pi_1 = 0$  จากนั้นจึงตรวจสอบสถานะใหม่ ดังตาราง 4.6

### รอบที่ 5

1. เลือกเส้นเชื่อม (2, 4)

2. สถานะของเส้นเชื่อม (2, 4) เป็น  $\alpha_2$  จึงลดสายงานได้ 2 หน่วย เพื่อให้  $f_{24} = l_{24}$  ( $q_4 = 2$  หน่วย)

3. คำนวณวิธีจากบัพ 2 ไป 4 โดยกระบวนการกำหนดป้าย

**บัพ**                  **ป้าย**

2                          [2, 4]

3                          กำหนดป้ายไม่ได้ เพราะเส้นเชื่อม (2, 3) และ (3, 2) ต่างก็มีสถานะเป็น  $\alpha$  ซึ่งเป็นอิน-คิลเตอร์

1                          กำหนดป้ายไม่ได้ เพราะเส้นเชื่อม (1, 2) มีสถานะเป็น  $\delta$  ซึ่งเป็น อิน-คิลเตอร์

คำนวณวิธีจากบัพ 2 ไป 4 ไม่ได้ ต้องปรับค่า  $\pi$

$$A = \{2\}$$

$$\bar{A} = \{1, 3, 4\}$$

$$B = \{(2, 3), (2, 4)\}$$

$$\bar{B} = \{(1, 2)\}$$

$$z_1 = \text{ค่าทำสูด} [1, 3] = 1$$

$$z_2 = \text{ค่าทำสูด} [-(-3)] = 3$$

$$B$$

$$\bar{B}$$

$$\therefore z = 1$$

ปรับค่า  $\pi_1 = 1, \pi_3 = 6, \pi_4 = 6$  ส่วน  $\pi_2 = 5$  จากนั้นจึงตรวจสอบสถานะใหม่ ดัง

### ตาราง 4.7

### รอบที่ 6

1. เลือกเส้นเชื่อม (2, 4)

2. เส้นเชื่อม (2, 4) มีสถานะเป็น  $\alpha_2$  ลดสายงานได้ 2 หน่วย ( $q_4 = 2$  หน่วย)

3. คำนวณวิธีจากบันทึก 4 โดยใช้กระบวนการกำหนดป้าย

**บันทึก**

**ป้าย**

2 [2, 4]

3  $[1, 2^+]$

1  $[1, 3^-]$

4 กำหนดป้ายไม่ได้ เพราะเส้นเชื่อม (2, 4) มีสถานะเป็น  $\alpha_2$  จึงเพิ่ม  
สายงานไม่ได้ ส่วนเส้นเชื่อม (3, 4) มีสถานะเป็น  $\alpha$  ซึ่งเป็น  
อิน-คิลเตอร์

คำนวณวิธีจากบันทึก 2 ไป 4 ไม่ได้ ต้องปรับค่า  $\pi$

$$A = \{1, 2, 3\}$$

$$\bar{A} = \{4\}$$

$$B = \{(2, 4), (3, 4)\}$$

$$\bar{B} = \emptyset$$

$$z_1 = \text{ค่าตัวสูตร } [2, 6] = 2$$

$$z_2 = \infty$$

B

$$\therefore z = 2$$

ปรับค่า  $\pi_4 = 8$  ส่วน  $\pi_1 = 1, \pi_2 = 5$  และ  $\pi_3 = 6$  จากนั้นจึงตรวจสอบสถานะใหม่ ซึ่งให้ผลว่าทุกๆ เส้นเชื่อมมีสถานะเป็นอิน-คิลเตอร์ คล้ายกับตาราง 4.7 ยกเว้นเส้นเชื่อม (2, 4) ซึ่งมีสถานะเป็น  $\beta$  และสายงานที่แต่ละเส้นเชื่อมคือ

$$f_{12} = f_{24} = 2, f_{13} = f_{34} = 1, f_{23} = f_{32} = 0 \text{ และ } f_{41} = 3 \quad \text{ค่าใช้จ่ายทั้งหมด} = 21 \text{ หน่วย}$$

ตาราง 4.2 สถานะเริ่มต้นของเส้นเชื่อม (i,j)

เส้นเชื่อม (i,j)	$\bar{c}_{ii}$	$f_{ii}$	สถานะ
(1, 2)	2	0	a
(1, 3)	5	2	$\alpha_2$
(2, 3)	1	0	<b>a</b>
(2, 4)	3	2	$\alpha_2$
(3, 2)	1	2	$\alpha_2$
(3, 4)	6	0	$\alpha_1$
(4, 1)	0	2	$\beta_1$

ตารางที่ 4.3 สถานะหลังจากการอภิ 1 ของ

การคำนวณ

เส้นเชื่อม (i,j)(\bar{i},\bar{j})	$\bar{c}_{ii}\bar{c}_{jj}$	$f_{ii}$	สถานะ
(1, 2)	0	0	$\beta$
(1, 3)	3	2	$\alpha_2$
(2, 3)	1	0	<b>a</b>
(2, 4)	3	2	$\alpha_2$
(3, 2)	1	2	$\alpha_2$
(3, 4)	6	0	$\alpha_1$
(4, 1)	2	2	$\alpha_1$

**ตาราง 4.4** สถานะหลังจากการอบที่ 2

ของการคำนวณ

เส้นเชื่อม $(i,j)$	$\bar{c}_{ij}$	$f_{ij}$	สถานะ
(1, 2)	0	1	$\beta$
(1, 3)	3	2	$\alpha_2$
(2, 3)	1	0	a
(2, 4)	3	2	$\alpha_2$
(3, 2)	1	1	$\alpha_2$
(3, 4)	6	1	a
(4, 1)	2	3	a

**ตารางที่ 4.5** สถานะหลังจากการอบที่ 3

ของการคำนวณ

เส้นเชื่อม $(i,j)$	$\bar{c}_{ij}$	$f_i$	สถานะ
(1, 2)	0	2	$\beta$
(1, 3)	3	1	$\alpha_2$
(2, 3)	1	0	a
(2, 4)	3	2	$\alpha_2$
(3, 2)	1	0	<b>a</b>
(3, 4)	6	1	a
(4, 1)	2	3	a

**ตาราง 4.6** สถานะหลังจากการอบที่ 4

ของการคำนวณ

เส้นเชื่อม $(i,j)$	$\bar{c}_{ij}$	$f_{ij}$	สถานะ
(1, 2)	-3	2	$\delta$
(1, 3)	0	1	$\beta$
(2, 3)	1	0	<b>a</b>
(2, 4)	3	2	$\alpha_2$
(3, 2)	1	0	a
(3, 4)	6	1	a
(4, 1)	5	3	<b>a</b>

**ตารางที่ 4.7** สถานะหลังจากการอบที่ 5

ของการคำนวณ

เส้นเชื่อม $(i,j)$	$\bar{c}_{ij}$	$f_{ij}$	สถานะ
(1, 2)	-2	2	$\delta$
(1, 3)	0	1	$\beta$
(2, 3)	0	0	$\beta$
(2, 4)	2	2	$\alpha_2$
(3, 2)	2	0	<b>a</b>
(3, 4)	6	1	<b>a</b>
(4, 1)	5	3	a

**ตัวอย่าง 4.6** จากข่ายงานในตัวอย่าง 4.2 จงหาสายงานสูงสุดของข่ายงาน โดยให้พิจารณาองค์ประกอบน้อยที่สุด ด้วยขั้นตอนวิธีเอ้าท์-อฟ-คิลเตอร์

จากตัวอย่าง 4.2 ตรวจสอบสถานะของแต่ละเส้นเชื่อม ดังตาราง 4.8

เส้นเชื่อม (2, 3), (3, 4) และ (3, 5) มีสถานะเป็น เอ้าท์-อฟ-คิลเตอร์ จึงใช้ขั้นวิธีในการคำนวณดังนี้

### รอบที่ 1

1. เลือกเส้นเชื่อม  $(2, 3)$
2. เส้นเชื่อม  $(2, 3)$  มีสถานะเป็น  $\beta_1$  จึงเพิ่มสายงานได้ 1 หน่วย เพื่อให้  $f_{23} = l_{23} = 1$  หน่วย (ในที่นี้  $q_2 = 1$  หน่วย)
3. คำนวณวิธีจากบันทึก ไป 2 โดยใช้กระบวนการกำหนดป้าย

บันทึก	ป้าย
3	$[1, 2^+]$
5	$[1, 3^+]$
2	$[1, 5]$

วิธีคือ 3-5-2 ปรับสายงานที่แต่ละเส้นเชื่อมในวิธีเป็น  $f_{23} = 1$ ,  $f_{35} = 1$  และ  $f_{25} = 0$  ตรวจสอบสถานะใหม่ คั่งตาราง 4.9 ยังคงมีเส้นเชื่อม  $(3, 4)$  และ  $(1, 2)$  มีสถานะเป็น  $\alpha_2$  ซึ่งเป็นอาจท์-ออฟ-คิดเตอร์ จึงต้องคำนวณต่อไปรอบที่ 2

### รอบที่ 2

1. เลือกเส้นเชื่อม  $(3, 4)$
2. เส้นเชื่อม  $(3, 4)$  มีสถานะเป็น  $\alpha_2$  จึงลดสายงานได้ 1 หน่วย เพื่อให้  $f_{34} = l_{34} = 1$  หน่วย (ในที่นี้  $q_4 = 1$  หน่วย)
3. คำนวณวิธีจากบันทึก ไป 4 โดยใช้กระบวนการกำหนดป้าย

บันทึก	ป้าย
3	$[1, 4]$
1	$[1, 3]$
2	กำหนดป้ายจากบันทึก 3 ไม่ได้ เพราะเส้นเชื่อม $(2, 3)$ มีสถานะเป็น $\beta$ ซึ่ง $f_{23} = l_{23}$ ลดสายงานอีกไม่ได้ และกำหนดป้ายจากบันทึก 3 ไม่ได้ เพราะเส้นเชื่อม $(1, 2)$ มีสถานะเป็น $\alpha_2$ จึงเพิ่มสายงานไม่ได้
4	กำหนดป้ายจากบันทึก 3 ไม่ได้ เพราะเส้นเชื่อม $(1, 4)$ มีสถานะเป็น $\beta$ ซึ่ง $f_{14} = u_{14}$ จึงเพิ่มสายงานไม่ได้
5	กำหนดป้ายจากบันทึก 3 ไม่ได้ เพราะเส้นเชื่อม $(3, 5)$ มีสถานะเป็น $\beta$ ซึ่ง $f_{35} = u_{35}$ เพิ่มสายงานอีกไม่ได้

คำนวณวิธีจากบันทึก 3 ไปบันทึก 4 ไม่ได้ ต้องปรับค่า  $\pi$

$$A = \{1, 3\}$$

$$\bar{A} = \{2, 4, 5\}$$

$$B = \{(1, 2), (3, 4)\}$$

$$\bar{B} = \emptyset$$

$$z_1 = \frac{\text{ค่าต่ำสุด}}{B} [1, 1] = 1$$

$$z_2 = \infty$$

$$\therefore z = \frac{\text{ค่าต่ำสุด}}{B} [z_1, z_2] = 1$$

ปรับค่า  $\pi$  ของบัพ 2, 4 และ 5 เป็น  $\pi_2 = 1, \pi_4 = \pi_5 = 2$  แล้วตรวจสอบสถานะ ดังตาราง 4.10

ซึ่งทุกๆ เส้นเชื่อมมีสถานะเป็น อิน-กิลเตอร์ นั่นคือ ไคผิดเฉลยเหมาะสมที่สุด โดยที่

$f_{12} = 2, f_{13} = 1, f_{14} = 2, f_{23} = 2, f_{25} = 0, f_{34} = 2, f_{35} = 1, f_{45} = 4$  และ  $f_{51} = 5$  หน่วย

ค่าใช้จ่ายทั้งหมด = 9 หน่วย

#### ตาราง 4.8 สถานะของเส้นเชื่อมสำหรับ

#### การคำนวณในรอบที่ 1

เส้นเชื่อม $(i, j)$	$\bar{c}_{ij}$	$f_{ij}$	สถานะ
$(1, 2)$	1	2	$\alpha_2$
$(1, 3)$	0	1	$\beta$
$(1, 4)$	0	2	$\beta$
$(2, 3)$	0	1	$\beta_1$
$(2, 5)$	0	1	$\beta$
$(3, 4)$	1	2	$\alpha_2$
$(3, 5)$	cl	0	$\beta_1$
$(4, 5)$	0	4	$\beta$
$(5, 1)$	1	5	$a$

**ตาราง 4.9** สถานะของเส้นเชื่อมสำหรับ

การคำนวณในรอบที่ 2

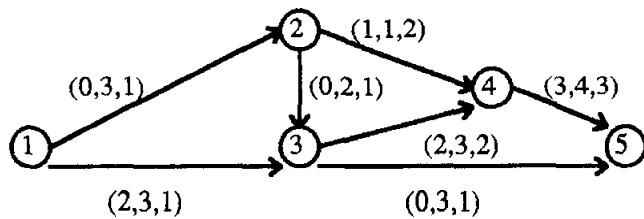
เส้นเชื่อม $(i, j)$	$\bar{c}_{ij}$	$f_{ij}$	สถานะ
(1, 2)	1	2	$\alpha_2$
(1, 3)	0	1	$\beta$
(1, 4)	0	2	$\beta$
(2, 3)	0	2	$\beta$
(2, 5)	0	0	$\beta$
(3, 4)	1	2	$\alpha_2$
(3, 5)	0	1	$\beta$
(4, 5)	0	4	$\beta$
(5, 1)	1	5	$\alpha$

**ตาราง 4.10** สถานะของเส้นเชื่อมหลัง

การคำนวณในรอบที่ 2

เส้นเชื่อม $(i, j)$	$T_{ij}$	$f_{ij}$	สถานะ
(1, 2)	0	2	$\beta$
(1, 3)	0	1	$\beta$
(1, 4)	-1	2	$\delta$
(2, 3)	1	2	$\alpha$
(2, 5)	0	0	$\beta$
(3, 4)	0	2	$\beta$
(3, 5)	-1	1	$\delta$
(4, 5)	0	4	$\beta$
(5, 1)	2	5	$\alpha$

**ตัวอย่าง 4.7** กำหนดท่าทางงาน ซึ่งสามารถอันดับที่แต่ละเส้นเชื่อม คือ  $(l_{ij}, u_{ij}, c_{ij})$  และ  $\pi_1 = \pi_2 = \pi_4 = 0, \pi_3 = 1, \pi_5 = 2$  สายงานเริ่มต้นที่แต่ละเส้นเชื่อมคือ  $f_{12} = 0, f_{13} = 2, f_{23} = 0, f_{24} = 0, f_{34} = 2, f_{35} = 0$  และ  $f_{45} = 2$  จงหาสายงานสูงสุดของท่าทางงาน โดยให้พิจารณborg ค่าใช้จ่ายน้อยที่สุด ด้วยขั้นตอนวิธี เอ้าท์-อฟ-คิลเตอร์



รูป 4.6 ท่าทางงานตัวอย่าง 4.7

ก่อนที่จะใช้ขั้นตอนวิธี เอ้าท์-อฟ-คิลเตอร์ ต้องกำหนดเส้นเชื่อมกลับ  $(5,1)$  เพิ่มเติมจากท่าทางงานในรูป 4.6 เพื่อให้การอนุรักษ์สายงานที่บัพ 1 และบัพ 5 เป็นจริง โดยให้  $l_{51} = u_{51} = 2$  และ  $c_{51} = 0$

จากนั้นคำนวณค่า  $\bar{c}_{ij} = c_{ij} + \pi_i - \pi_j$  สำหรับแต่ละเส้นเชื่อม  $(i,j)$  แล้วตรวจสอบสถานะของแต่ละเส้นเชื่อมดังตาราง 4.11 เมื่อจากนี้เส้นเชื่อม  $(2,4)$  และ  $(4,5)$  มีสถานะเป็นเอ้าท์-อฟ-คิลเตอร์ จึงต้องคำนวณดังนี้

### ขั้นที่ 1

1. เลือกเส้นเชื่อม  $(2,4)$
2. เส้นเชื่อม  $(2,4)$  เพิ่มสายงานได้ 1 หน่วย เพราะ  $(2,4)$  มีสถานะเป็น  $\alpha_1$  จึงเพิ่มสายงานเพื่อให้  $f_{24} = l_{24}$  [ในที่นี้  $q_2 = 1$ ]
3. คำนวณวิธีจากบัพ 4 ไปบัพ 2

บัพ	ป้าย
4	$[1, 2^+]$
5	$[1, 4^+]$
3	$[2, 2^+]$
1	กำหนดป้ายจากบัพ 3 ไม่ได้ เพราะ $(1,3)$ มีสถานะเป็น $\beta$ ซึ่ง $f_{13} = l_{13}$ จึงลดสายงานไม่ได้

กำหนดป้ายจากบัพ 4 ไม่ได้ เพราะ (2,4) มีสถานะเป็น  $\alpha_1$  จึงลดสายงานไม่ได้

คำนวณวิธีจากบัพ 4 ไปบัพ 2 ไม่ได้ ต้องปรับค่า  $\pi$

$$A = \{3, 4, 5\}$$

$$\bar{A} = \{1, 2\}$$

$$B = \{(5, 1)\}$$

$$\bar{B} = \emptyset$$

$$z_1 = \text{ค่าต่ำสุด } [2] = 2$$

$$z_2 = \infty$$

B

$$\therefore z = \text{ค่าต่ำสุด } [z_1, z_2] = 2$$

ปรับค่า  $\pi$  ให้กับบัพ 1 และ 2 เป็น  $\pi_1 = 2, \pi_2 = 2$  ส่วนค่า  $\pi$  ของบัพอื่นๆ คงเดิม จากนั้นจึงตรวจสอบสถานะของเส้นเชื่อม ดังตาราง 4.12 ซึ่งยังคงมีเส้นเชื่อม (2,4) และ (4,5) มีสถานะเป็น เอาร์-ออฟ-คิลเตอร์ จึงคำนวณต่อไปในรอบที่ 2

### รอบที่ 2

1. เลือกเส้นเชื่อม (2, 4)

2. เส้นเชื่อม (2, 4) มีสถานะเป็น  $\alpha$ , จึงเพิ่มสายงานได้ 1 หน่วย เพื่อให้  $f_{24} = l_{24}$

[ในที่นี่  $q_2 = 1$ ]

3. คำนวณวิธีจากบัพ 4 ไปบัพ 2

บัพ                      ป้าย

$$4 \quad [1, 2^+]$$

$$5 \quad [1, 4^+]$$

$$3 \quad [2, 2^+]$$

1                          กำหนดป้ายจากบัพ 3 ไม่ได้ เพราะ (2,3) มีสถานะเป็น  $\alpha$  จึงลดสายงานไม่ได้

2                          กำหนดป้ายจากบัพ 4 ไม่ได้ เพราะ (2,4) มีสถานะเป็น  $\alpha_1$  จึงลดสายงานไม่ได้

คำนวณวิธีจากบัพ 4 ไปบัพ 2 ไม่ได้ ต้องปรับค่า  $\pi$

$$A = \{3, 4, 5\}$$

$$\bar{A} = \{1, 2\}$$

$$B = \emptyset$$

$$\bar{B} = \emptyset$$

$$z_1 = \infty$$

$$z_2 = \infty$$

$$\therefore z = \infty \quad \text{จึงไม่มีสายงานที่เป็นไปได้ของทุยงาน}$$

**ตาราง 4.11 สถานะของเส้นเชื่อมสำหรับ**

**การคำนวณในรอบที่ 1**

เส้นเชื่อม $(i, j)$	$\bar{c}_{ij}$	$f_{ij}$	สถานะ
(1, 2)	1	0	$\alpha$
(1, 3)	0	2	$\beta$
(2, 3)	0	0	$\beta$
(2, 4)	2	0	$\alpha_1$
(3, 4)	3	2	<b>a</b>
(3, 5)	0	0	$\beta$
(3, 5)	0	1	$\beta$
(4, 5)	1	2	$\alpha_1$
(5, 1)	2	2	<b>a</b>

**ตาราง 4.12 สถานะของเส้นเชื่อมหลัง**

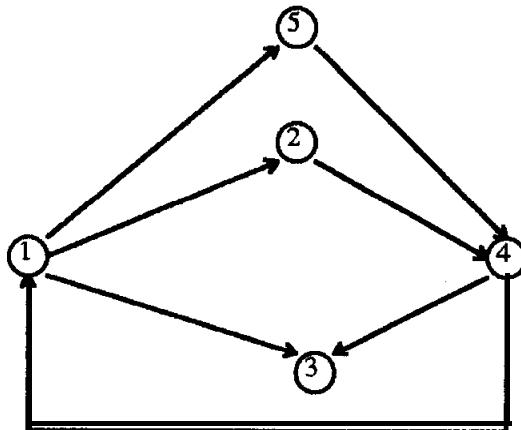
**การคำนวณในรอบที่ 1**

เส้นเชื่อม $(i, j)$	$\bar{c}_{ij}$	$f_{ij}$	สถานะ
(1, 2)	1	0	$\alpha$
(1, 3)	2	2	$\alpha$
(2, 3)	2	0	$\alpha$
(2, 4)	4	0	$\alpha_1$
(3, 4)	3	2	$\alpha$
(3, 5)	0	0	$\beta$
(4, 5)	1	2	$\alpha_1$
(5, 1)	0	2	$\beta$

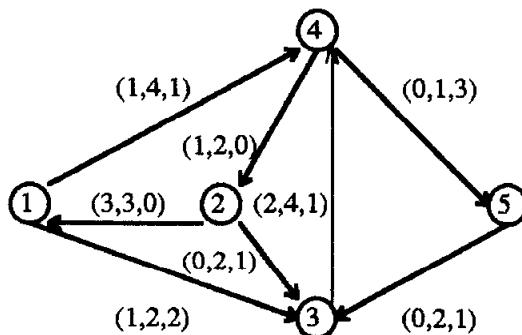
ขั้นตอนวิธีเอ่าท์-อฟ-คิลเตอร์ เป็นขั้นตอนวิธีที่มีประสิทธิภาพและใช้กับปัญหาสายงานที่มีความซับซ้อน เช่น ปัญหาสายงานสูงสุด ปัญหาเส้นทางสั้นที่สุด ปัญหาการขนส่ง เป็นต้น อีกประการหนึ่งขั้นตอนวิธีเอ่าท์-อฟ-คิลเตอร์ ต้องการผลเฉลยที่เป็นไปได้ตามเงื่อนไข ประการเดียว คือการอนุรักษ์สายงาน จึงต้องคำนึงถึงความปลอดภัยในการตรวจสอบความเป็นไปได้ของผลเฉลย เมื่อเทียบกับกำหนดการเชิงเส้นของปัญหา แม้ว่าการใช้ขั้นตอนวิธีเอ่าท์-อฟ-คิลเตอร์ กับ ขั้นตอนงานภาคใหญ่ จะเสียเวลาในการคำนวณ เพราะอาจต้องคำนวณหลายรอบ แต่ก็แก้ไขได้โดย การเขียนโปรแกรมคอมพิวเตอร์แทนขั้นตอนวิธี

## แบบฝึกหัดบทที่ 4

1. จากข่ายงานที่กำหนดให้ ถ้า  $c_{ij}$  คือค่าใช้จ่ายในการส่งงานจาก 1 หน่วยผ่านเส้นเชื่อม  $(i,j)$   $f_{ij}$  คือปริมาณงานที่มีอยู่ของเส้นเชื่อม  $(i,j)$   $l_{ij}$  คือขอบเขตล่างของความจุ และ  $u_{ij}$  คือขอบเขตบนของความจุ ถ้ากำหนดให้  $f_{ij} \geq 0$  จะเรียนปัญหาเดินและปัญหาควบคุมของข่ายงาน และเขียนเงื่อนไขส่วนเติมเต็มสำรอง



2. จงหาสายงานสูงสุดจากบีบ 1 ไป 5 ของข่ายงาน เมื่อกำหนดให้  $\pi_1 = \pi_2 = \pi_3 = \pi_4 = 0$  และ  $\pi_5 = 3$  ที่  $f_{13} = f_{45} = f_{53} = 1$ ,  $f_{14} = f_{34} = 2$ ,  $f_{23} = 0$  และ  $f_{21} = f_{42} = 3$  สามสิ่งอันดับที่แต่ละเส้นเชื่อมคือ  $(l_{ij}, u_{ij}, c_{ij})$

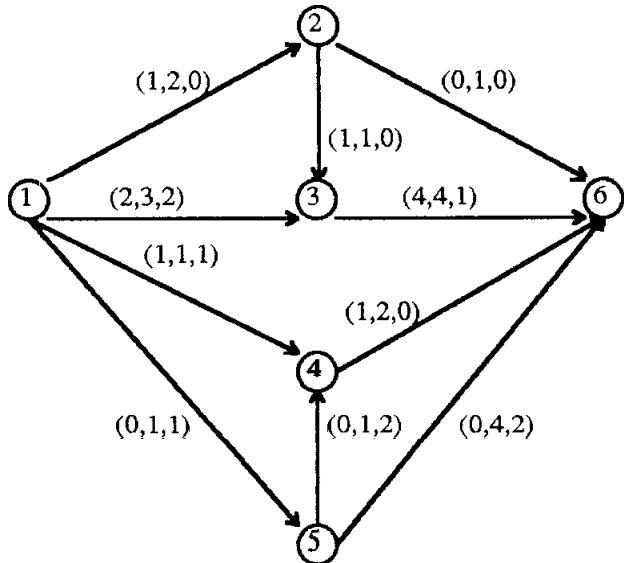


**(ตอบ ไม่มีสายงานที่เป็นไปได้)**

3. จากข้อ 2. ถ้าให้เส้นเชื่อม  $(2, 1)$  เปลี่ยนค่า  $(l_{21}, u_{21}, c_{21})$  เป็น  $(2, 4, 0)$  จงหาสายงานสูงสุดจาก 1 ไป 5 พร้อมทั้งคำนวณค่าใช้จ่าย

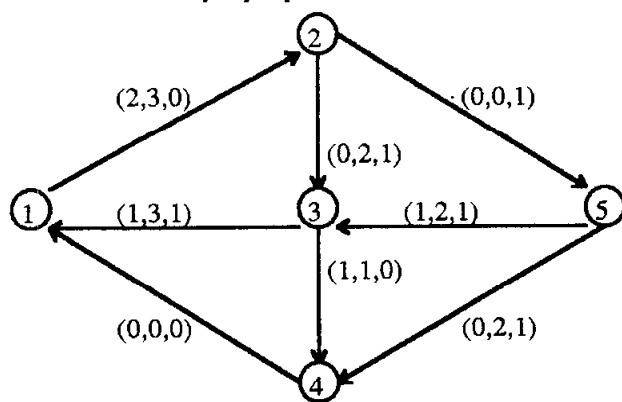
**(ตอบ  $f_{13} = 1$ ,  $f_{14} = 1$ ,  $f_{21} = 2$ ,  $f_{23} = 0$ ,  $f_{34} = f_{42} = 2$ ,  $f_{45} = f_{53} = 1$  ค่าใช้จ่าย = 9 หน่วย)**

4. ถ้าต้องการส่งข่ายงาน 6 หน่วย ผ่านข่ายงานจากบันพ 1 ไป 6 เมื่อ  $\pi_1 = \pi_2 = \pi_5 = 1$ ,  $\pi_3 = \pi_4 = \pi_6 = 2$  และ  $f_{12} = f_{13} = f_{46} = 2$ ,  $f_{14} = f_{15} = f_{23} = f_{26} = f_{54} = 1$ ,  $f_{36} = 3$  และ  $f_{56} = 0$  สามสิ่งอันดับที่แต่ละเส้นเชื่อมคือ  $(l_{ij}, u_{ij}, c_{ij})$  จงหาสายงานสูงสุดของข่ายงาน โดยให้ผลรวมของค่าใช้จ่ายน้อยที่สุด



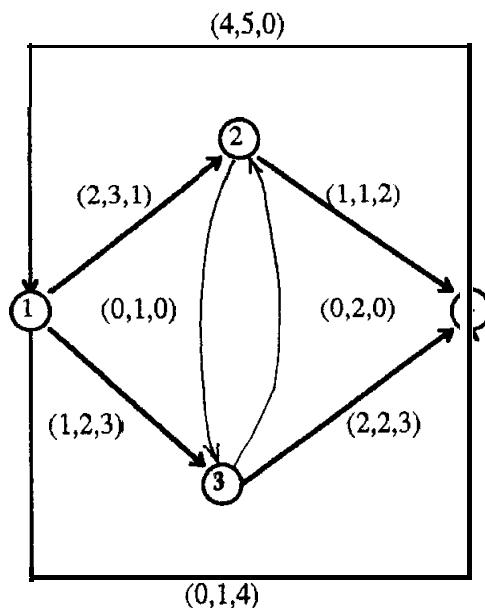
(ตอบ  $f_{12} = 2$ ,  $f_{13} = 3$ ,  $f_{14} = 1$ ,  $f_{15} = 0$ ,  $f_{23} = 1$ ,  $f_{26} = 1$ ,  $f_{36} = 4$ ,  $f_{46} = 1$ ,  $f_{54} = 0$ ,  $f_{56} = 0$ ,  $f_{61} = 6$  ค่าใช้จ่าย = 11 หน่วย)

5. จงหาสายงานสูงสุดและค่าใช้จ่ายต่ำสุด ของข่ายงานซึ่งกำหนดให้  $\pi_1 = \pi_2 = 0$ ,  $\pi_3 = \pi_4 = 1$  และ  $\pi_5 = 2$ ,  $f_{12} = 2$ ,  $f_{23} = f_{25} = f_{31} = f_{34} = f_{41} = f_{53} = 1$  และ  $f_{54} = 0$  และสามสิ่ง อันดับที่แต่ละเส้นเชื่อม คือ  $(l_{ij}, u_{ij}, c_{ij})$  ดังนี้



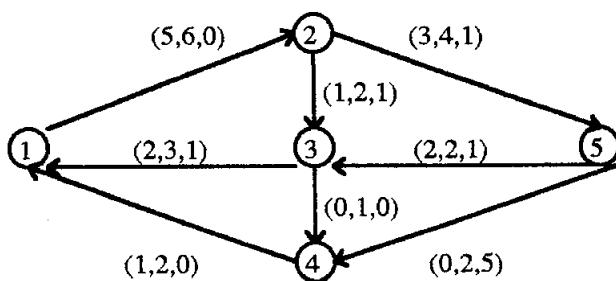
(ตอบ ไม่มีสายงานที่เป็นไปได้)

6. ต้องการส่งสายงาน 4 หน่วยผ่านข่ายงาน ซึ่งสามสิ่งอันดับคือ  $(l_{ij}, u_{ij}, c_{ij})$  กำหนดให้  $\pi_1 = 1$ ,  $\pi_2 = \pi_3 = 2$  และ  $\pi_4 = 4$  ปริมาณสายงานเริ่มต้นคือ  $f_{12} = f_{24} = 2$ ,  $f_{13} = f_{14} = f_{34} = 1$ ,  $f_{23} = f_{32} = 0$  และ  $f_{41} = 4$  จงหาสายงานสูงสุดของข่ายงาน โดยให้คำใช้จ่ายน้อยที่สุด



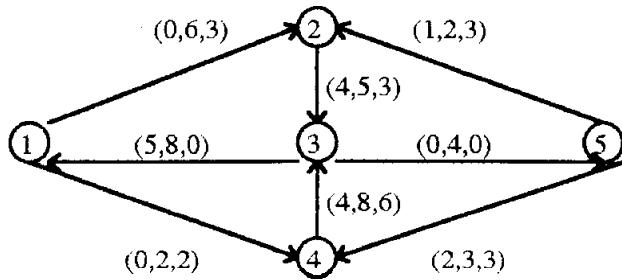
(ตอบ  $f_{12} = f_{34} = 2$ ,  $f_{13} = f_{14} = f_{23} = f_{24} = 1$ ,  $f_{32} = 0$  และ  $f_{41} = 4$  ค่าใช้จ่าย 11 หน่วย)

7. จากข่ายงานซึ่งสามสิ่งอันดับคือ  $(l_{ij}, u_{ij}, c_{ij})$  กำหนดให้  $\pi_1 = \pi_2 = \pi_3 = \pi_4 = 0$ ,  $\pi_5 = 3$  สายงานเริ่มต้นคือ  $f_{12} = 4$ ,  $f_{23} = 1$ ,  $f_{25} = 3$ ,  $f_{31} = 2$ ,  $f_{34} = 1$ ,  $f_{41} = 2$ ,  $f_{53} = 2$  และ  $f_{54} = 1$



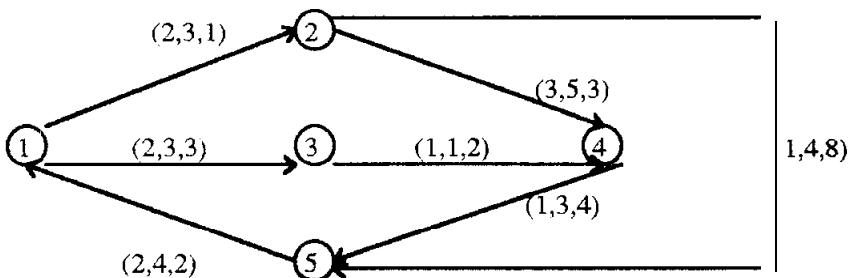
(ตอบ  $f_{12} = 5$ ,  $f_{23} = 2$ ,  $f_{25} = 3$ ,  $f_{31} = 3$ ,  $f_{34} = 1$ ,  $f_{41} = 2$ ,  $f_{53} = 2$ ,  $f_{54} = 1$ , ค่าใช้จ่าย = 15 หน่วย)

8. กำหนดปัจจัยงานซึ่งสามสิ่งอันดับคือ  $(l_{ij}, u_{ij}, c_{ij})$      $\pi_1 = 0, \pi_2 = 3, \pi_3 = 1, \pi_4 = 5, \pi_5 = 1$   
 สายงานเริ่มต้นคือ  $f_{12} = 3, f_{14} = 3, f_{23} = 4, f_{31} = 6, f_{35} = 2, f_{43} = 4, f_{52} = 1, f_{54} = 1$  หา  
 สายงานสูงสุดของปัจจัยงาน โดยให้คำใช้จ่ายน้อยที่สุด



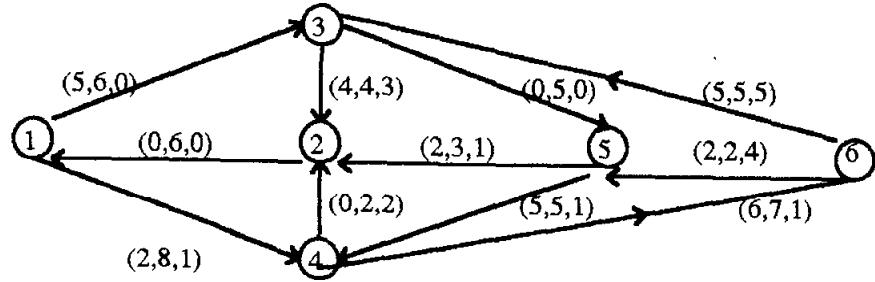
(ตอบ  $f_{12} = f_{35} = 3, f_{14} = f_{54} = 2, f_{23} = f_{43} = 4, f_{31} = 5, f_{52} = 1$ , ค่าใช้จ่าย = 57)

9. ถ้า  $\pi_1 = \pi_2 = \pi_3 = \pi_4 = \pi_5 = 0$  สายงานเริ่มต้นคือ  $f_{12} = f_{13} = f_{24} = f_{25} = f_{34} = f_{45} = f_{51}$   
 $= 0$  และสามสิ่งอันดับคือ  $(l_{ij}, u_{ij}, c_{ij})$  จงหาผลเฉลยเหมาะสมที่สุด



(ตอบ ไม่มีผลเฉลยที่เป็นไปได้)

10. กำหนดปัจจัยงาน ซึ่งสามสิ่งอันดับคือ  $(l_{ij}, u_{ij}, c_{ij})$      $\pi_1 = \pi_2 = \pi_4 = 1, \pi_3 = 4, \pi_5 = 6$   
 $\pi_6 = 2$  สายงานเริ่มต้นคือ  $f_{13} = 4, f_{14} = 2, f_{21} = 6, f_{32} = 3, f_{35} = 5, f_{42} = 1, f_{46} = 6,$   
 $f_{52} = 2, f_{54} = 5, f_{65} = 2, f_{63} = 4$  จงหาผลเฉลยเหมาะสมที่สุด



(ตอบ ไม่มีผลเฉลยที่เป็นไปได้)

---