

## บทที่ 2

### ทฤษฎีที่เกี่ยวข้อง

#### 2.1 การจำลองปัญหาระบบนสัมภาระเครือข่ายเอทีเอ็ม

เครือข่ายเอทีเอ็มเป็นเครือข่ายที่นิยมใช้เชื่อมต่อเป็น MAN (Metropolitan-Area Network) เพราะว่ามีความเร็วสูงและสามารถรองรับข้อมูลได้หลายชนิดทั้งภาพ, เสียง และข้อมูลทั่วไป หลักการของเอทีเอ็มคือจะแบ่งข้อมูลออกเป็นเซลล์ (Cell) ขนาด 53 ไบต์ (ส่วนหัว 5 ไบต์ และส่วนข้อมูล 48 ไบต์) แล้วส่งเข้าไปในเครือข่ายเอทีเอ็ม โดยหลักการเชื่อมต่อแบบคอนเนกชัน โอลารินท์ (Connection Oriented) เช่นเดียวกับเครือข่ายสวิตช์ช่วงงาน (Circuit Switched Network) ระบบการเชื่อมต่อแบบนี้สามารถจัดการทางกายภาพของเส้นทางของข้อมูลได้โดยการตั้งค่าเส้นทางที่เฉพาะเจาะจง ทำให้มีความยืดหยุ่นในการจัดการระบบ Virtual Path System (VPs) ระบบ VPs เป็นการเชื่อมต่อแบบชั้นวาง (Logical connection) ทำให้มีความยืดหยุ่นในการจัดการระบบ Virtual Channel System (VCs) ซึ่งเป็นระดับการเชื่อมต่อของผู้ใช้เครือข่าย

งานวิจัยหลักงานได้ทำการศึกษาเกี่ยวกับการกำหนดระบบ VPs ซึ่งเกี่ยวข้องกับการแบ่งแบندดิวิด (Bandwidth Allocation) และการอปติไมซ์การทำงานของเครือข่ายเอทีเอ็มนั้นหลักการของ VP [9-15] ซึ่งเป้าหมายที่สำคัญต่อการกำหนดระบบ VPs คือเพื่อให้เครือข่ายสามารถรองรับการใช้งานของผู้ใช้ได้มากที่สุด การเชื่อมต่อจะเกิดขึ้นได้ก็ต่อเมื่อเครือข่ายมีความสามารถที่จะรับรองคุณภาพการบริการ (QoS: Quality of Services) ของการเชื่อมต่อนั้นได้ ซึ่งปัจจัยหลักที่มีอิทธิพลต่อ QoS มีสองประการคือ ค่าการประวิงเวลาเฉลี่ยของแพ็คเก็ต (Average Packet Delay) และการบล็อกเซลล์เฉลี่ย (Average Cell Blocking)

ก. Average Packet Delay (APD) ค่าเฉลี่ยของค่าการประวิงเวลาในแต่ละสายส่งของเครือข่ายสามารถประมาณค่าได้โดย M/M/1 โนมเบล [16] ซึ่งค่าเฉลี่ยของการประวิงเวลา APD หรือ  $T$  เป็น

$$T = \frac{1}{\gamma} \sum_{m=1}^n \frac{f_m}{C_m - f_m} \quad (2.1)$$

เมื่อ

$\gamma$  เป็นอัตราการเข้ามาข้อมูล หน่วยเป็น แพคเก็ตต่อวินาที

$n$  เป็นจำนวนสายส่ง (Link) ทั้งหมด

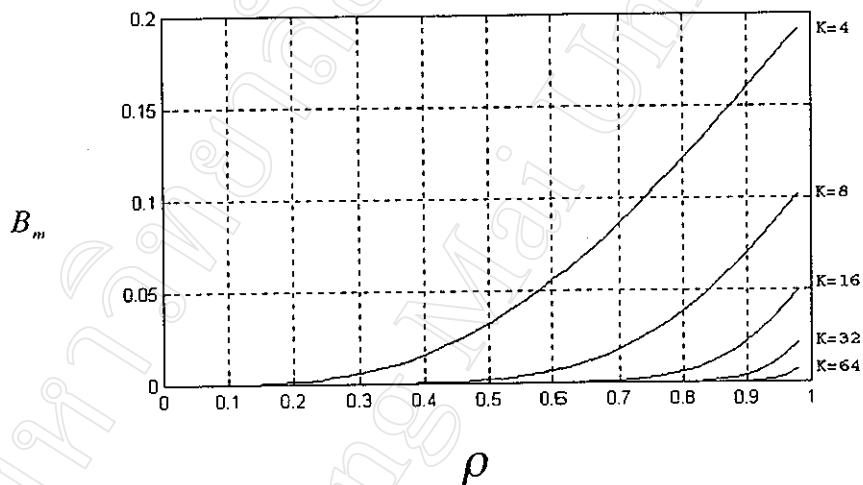
$C_m$  เป็นความจุของสายส่ง  $m$  หน่วยเป็นบิตต่อวินาที (bps)

$f_m$  ขนาดข้อมูลที่ส่งผ่านสายส่ง  $m$  หน่วยเป็นบิตต่อวินาที (bps)

ว. Average Cell Blocking (ACB) การบล็อกเซลล์ข้อมูลมีสาเหตุเกิดจากสองประการ หนึ่งคือเมื่อมีความหนาแน่นของปริมาณทรัพยากริกในสายส่งสัญญาณ ( $\rho$ ) ซึ่งมีค่าเท่ากับอัตราส่วนของข้อมูลที่ไฟล์ผ่านสายส่ง ( $f$ ) กับความจุของสายส่ง ( $C$ ) และอีกสาเหตุมาจากการบันப์เฟอร์ ( $K$ ) ของเอทีเอ็มสวิตช์ ซึ่งเมื่อสมมุติว่ามีขนาดเท่ากันทุกๆ สวิตช์ ความน่าจะเป็นที่จะเกิดการบล็อกเซลล์ ( $B_m$ ) ในสายส่งได้ จะมีค่าตามสมการที่ 2.2

$$B_m\{K, \rho\} = \frac{(1 - \rho)\rho^K}{1 - \rho^{K+1}} \quad (2.2)$$

เมื่อ  $m$  คือสายส่งใดๆ ซึ่งสมการนี้อยู่บนโมเดล M/M/1/K [6-8] ซึ่งเราสามารถแสดงความสัมพันธ์ของค่าต่างๆ ในรูปกราฟได้ดังรูปที่ 2



รูปที่ 2.1 กราฟแสดงความสัมพันธ์ของค่า  $B_m$  และค่า  $\rho$

จากรูปกราฟแสดงให้เห็นว่าเมื่อค่าความหนาแน่นของทรัพยากริกในสายส่ง ( $\rho$ ) มีค่ามากขึ้นจะทำให้ค่าความน่าจะเป็นของการบล็อกเซลล์มากขึ้นตาม แต่เมื่อมีการเพิ่มค่านับப์เฟอร์ ( $K$ ) มากขึ้นจะทำให้ค่าความหนาแน่นของทรัพยากริกมีผลต่อค่าความน่าจะเป็นของการบล็อกセルลดลง ซึ่งโดยปกติค่า  $K$  จะถูกกำหนดคงที่โดยตัวของเอทีเอ็มสวิตช์ แต่สิ่งที่จะเปลี่ยนแปลงในเครือข่าย เอทีเอ็มก็คือค่า  $\rho$  ซึ่งการจัดการเดินทางที่เหมาะสมจะช่วยกระจายทรัพยากริกออกไปในทุกๆ สายส่ง ทำให้ค่า  $\rho$  ในสายส่งไม่มากเกินไป สำหรับการคำนวณค่า ACB ก็สามารถทำได้โดยการเฉลี่ยค่า  $B_m$  ของทุกๆ สายส่ง มีค่าตามสมการที่ 2.3

$$ACB = \frac{1}{n} \sum_{m=1}^n B_m \quad (2.3)$$

เมื่อ

$n$  เป็นจำนวนสายส่างทั้งหมดของเครือข่าย

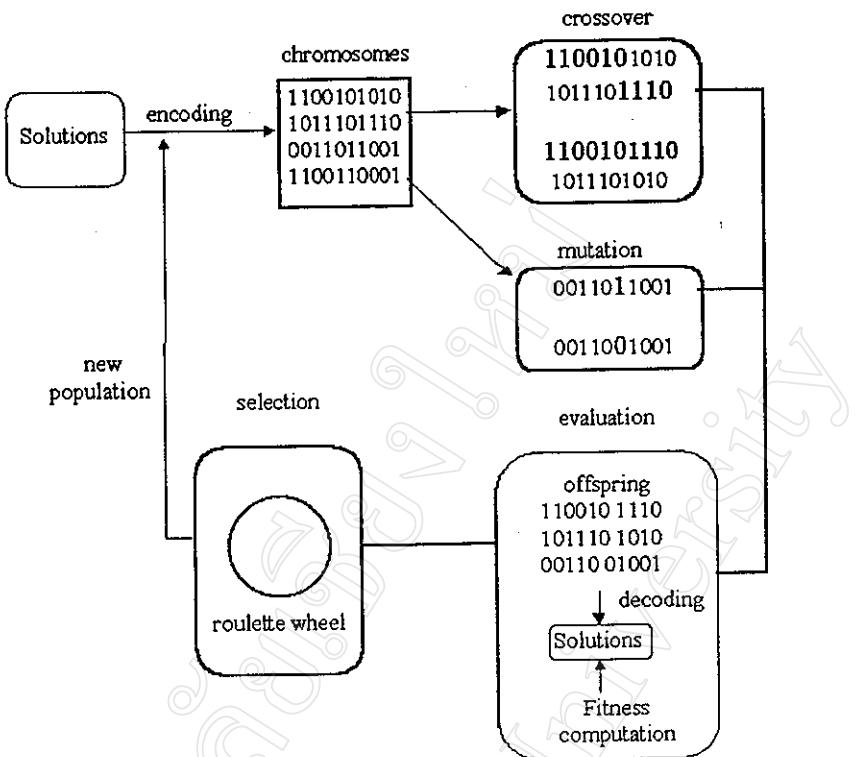
$B_m$  ความน่าจะเป็นที่จะเกิดการล็อกเซลในสายที่  $m$  มีค่าตามสมการที่ 2.2

## 2.2 จีนิติคอลกอริทึม (Genetic Algorithm)

แนวคิดของจีนิติคอลกอริทึม (Genetic Algorithm) หรือ GA ได้รับการพัฒนาโดย John Holland ในปี ก.ศ.1962 โดย GA เป็นวิธีการค้นหาค่าคำตอบสำหรับการอปติไมซ์ในขอบเขตที่มีความซับซ้อน GA ใช้หลักการของการคัดเลือกตามธรรมชาติ (Natural Selection) และระบบของขึ้น เพราะว่า GA สามารถหาคำตอบของปัญหาที่ความซับซ้อนเนื่องจากขอบเขตอันกว้างขวางของปัญหาและจำนวนตัวแปรหลายตัวจึงทำให้ GA ได้รับความนิยมน้ำไปใช้งานด้านต่างๆ [5] อย่างไรก็ตาม GA ที่เหมือนกับวิธีการค้นหา (Search Algorithm) วิธีอื่นคือไม่สามารถรับรองว่าคำตอบที่ได้เป็นค่าที่ดีที่สุดสำหรับปัญหานี้องจากธรรมชาติของการสุ่มของ GA เอง

### 2.2.1 หลักการทำงานของจีนิติคอลกอริทึม

ใน GA ขอบเขตของปัญหาจะประกอบด้วยค่าคำตอบที่เป็นไปได้ของปัญหาจำนวนมาก โดย GA จะทำการแทนคำตอบของปัญหาให้อยู่ในรูปที่เรียกว่า โครโน่โซม ซึ่งการแทน โครโน่โซมที่นิยมกันคือการแทนแบบ ไบนาเรียนี่องจากง่ายด้วยการจัดการตามกระบวนการพื้นฐานของ GA โดยการแทนวิธีนี้จะได้ โครโน่โซมที่เป็นลำดับของ 0 และ 1 ซึ่งแต่ละ โครโน่โซมจะทำการเก็บไว้ยังกับค่าความเหมาะสม (Fitness Value) โครโน่โซมที่ดีคืออันที่มีค่าความเหมาะสมสูงสุด ค่าความเหมาะสมนี้จะเป็นตัวชี้ให้เห็นถึงความสามารถของ โครโน่โซมแต่ละตัวว่าจะอยู่รอดไปถึงยุค(Generation) ถัดไปได้แค่ไหน โดยชุดของ โครโน่โซมที่สัมพันธ์กับค่าความเหมาะสมเรียกว่า ประชากรซึ่งประชากรของ GA ก็จะมีช่วงชีวิตอยู่ในยุคหนึ่งๆ กระบวนการทำงานพื้นฐานของ GA คือการพัฒนา�ุคใหม่และการประเมินค่า (Evaluation) ประชากร โดยมีปฏิบัติการเบื้องต้นของ GA คือการเลือกพ่อแม่พันธุ์ (Reproduction/Selection), การ ครอสโอเวอร์ (Crossover) และการ นิวเตชัน (Mutation) ซึ่งกระบวนการเหล่านี้จะเกิดขึ้นในแต่ละยุคของประชากรทำให้เกิดประชากรในยุคใหม่มีค่าความเหมาะสมดีกว่า ซึ่งกระบวนการสร้างยุคเหล่านี้จะเกิดขึ้นไปเรื่อยๆ จนไปสู่ยุคสุดท้ายและประชากรในยุคสุดท้ายก็คือชุดของคำตอบที่ต้องการนั่นเอง กระบวนการของ GA แสดงดังรูปที่ 2.2



รูปที่ 2.2 ขั้นตอนการทำงานของจีโนติกอัลกอริทึม

### 2.2.2 ขั้นตอนหลักในกระบวนการของ GA

การเลือกพ่อแม่พันธุ์ (Reproduction/Selection) คือกระบวนการของการเลือกโครโนไซม์ที่ดีตามค่าความเหมาะสมเพื่อถ่ายทอดไปสู่ยุคถัดไป

การครอสโอเวอร์ (Crossover) คือขั้นตอนการสลับบางส่วนของคู่โครโนไซม์ที่ถูกสุ่มเพื่อทำการสร้างโครโนไซม์ตัวใหม่ออกไปสู่ยุคถัดไป

การมิวเตชัน (Mutation) คือการกลับค่า (Complement) บิตจำนวนหนึ่งของโครโนไซม์เพื่อสร้างโครโนไซม์ตัวใหม่

ประชากรในแต่ละยุคที่มีค่าความเหมาะสมสมดีก็จะสามารถผ่านไปสู่ยุคถัดไปได้ และนำไปสู่กระบวนการเลือกพ่อแม่พันธุ์ การครอสโอเวอร์ และการมิวเตชันอีกร่วงจนกระทั่งได้ค่าโครโนไซม์ที่มีความเหมาะสมสมดีที่สุดของมาเจ็นส์สุดกระบวนการ สำหรับรายละเอียดของแต่ละกระบวนการ เป็นดังนี้

#### ก. การเลือกพ่อแม่พันธุ์ (Reproduction/Selection)

เมื่อจำนวนประชากรในแต่ละยุคนี้ค่าคงที่ โครโนไซม์ที่ดีของยุคเท่านี้ที่สามารถเข้าสู่ยุคถัดไปได้ โดยขึ้นอยู่กับค่าความเหมาะสม โครโนไซม์ที่มีค่าความเหมาะสมสูงกว่าที่จะมีแนวโน้มที่จะถูกเลือกเข้าสู่การจ้างคุ้มagaกว่าโครโนไซม์ที่มีค่าความเหมาะสมต่ำกว่า

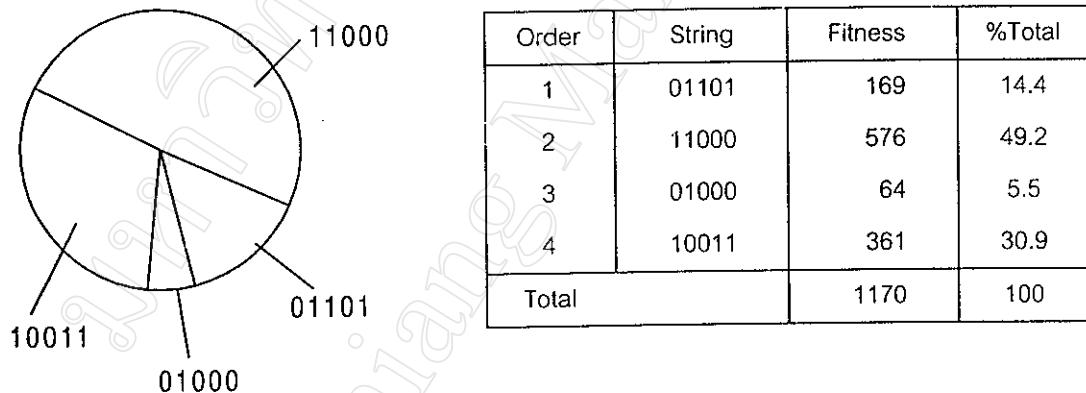
ซึ่งทำได้โดยการกำหนดค่าความน่าจะเป็นแบบผันตามค่าความเหมาะสมของโครโนไซม์ เรียกว่า วิธี วงล้อรูเล็ต (Roulette Wheel) สำหรับการเลือกเข้าสู่การจับคู่แต่ละโครโนไซม์  $i$  ในชุดปัจจุบัน จะถูกจัดให้อยู่ในช่องของรูเล็ต ซึ่งขนาดของช่อง ( $p_{i,j}$ ) แบ่งผันตามค่าความเหมาะสม

$$p_{i,j} = Of_{i,j} / Sum_j \quad (2.4)$$

โดย

- $Of_{i,j}$  กือ ค่าความเหมาะสมของโครโนไซม์  $i$  ในชุด  $j$   
 $Sum_j$  กือ ผลรวมของค่าความเหมาะสมในทุกโครโนไซม์ในชุด  $j$

ซึ่งทำให้ค่าความน่าจะเป็นของการเลือกโครโนไซม์ที่ดีกว่านี้ค่าสูง เมื่อมีการหมุนวงล้อรูเล็ต ก็จะมีโอกาสสูงที่จะถูกเลือกเข้าเป็นชุดของโครโนไซม์ที่มีโอกาสจับคู่เพื่อทำการสร้างโครโนไซม์ตัวใหม่ หรือผ่านไปยังชุดต่อไปเลยก็ได้ เพราะว่ามีขนาดช่องความน่าจะเป็นที่กว้างกว่าโครโนไซม์ที่มีค่าความเหมาะสมน้อยนั่นเอง ตัวอย่างการทำงานของการเลือกพันธุ์แบบวงล้อรูเล็ต แสดง ในรูปที่ 2.3 โดยใช้ค่าสูงสุดของ พังก์ชัน  $f(x) = x^2$  เป็นค่าเป้าหมาย



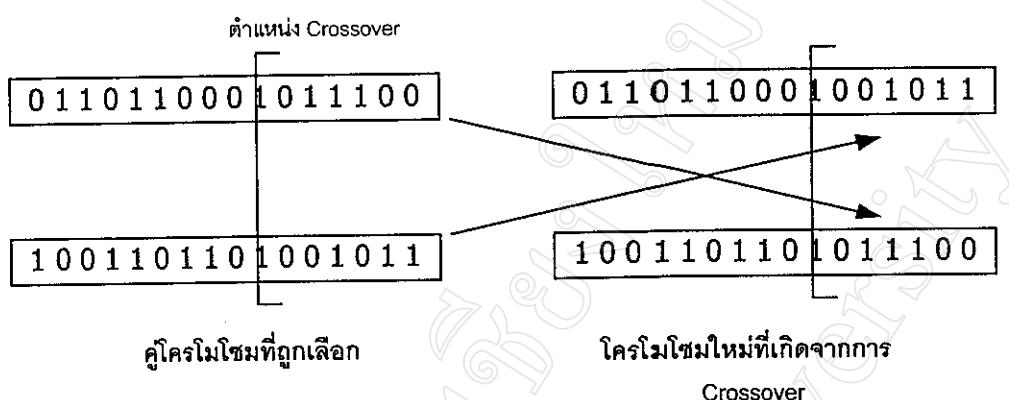
รูปที่ 2.3 ตัวอย่างของการเลือกแบบวงล้อรูเล็ต (Roulette wheel )

#### บ. การครอสโซเวอร์ (Crossover)

การครอสโซเวอร์มีการทำงานสองขั้นตอนกือ

- (1) จากประชากรโครโนไซม์ คู่ของโครโนไซม์จำนวนหนึ่งตัวจะถูกสุ่มเลือกจากอ่างผสมพันธุ์ที่ได้จากการกระบวนการคัดเลือกพันธุ์เพื่อทำการครอสโซเวอร์ โดยกำหนดค่าความน่าจะเป็นที่โครโนไซม์แต่ละตัวจะถูกเลือก โดยปกติ ประมาณ 25 % ของโครโนไซม์ทั้งหมด

(2) ตำแหน่งของการครอสโซเวอร์จะถูกสุ่มเลือกในช่วง [ 1,L-1] เมื่อ L เป็นความยาวของโครโนไซม์ โครโนไซม์ตัวใหม่ 2 ตัว จะถูกสร้างขึ้นโดยการสับเปลี่ยน ระหว่าง โครโนไซม์ตัวพ่อแม่ทั้งสองตัว ณ ตำแหน่งที่สุ่มเลือกไว้ กระบวนการครอสโซเวอร์แสดงดังรูปที่ 2.4

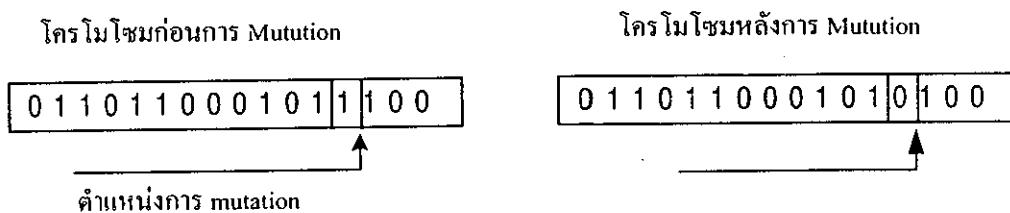


รูปที่ 2.4 การครอสโซเวอร์ (Crossover)

ซึ่งนี้เป็นการจำลองหลักการถ่ายทอดลักษณะทางพันธุกรรมของสิ่งมีชีวิตจากเยื่องพ่อและแม่ไปสู่รุ่นลูกนั้นเอง

#### ค. การมีวิเต้น(Mutation)

ในบางครั้งกลุ่มของโครโนไซม์ที่ได้จากการการเลือกพ่อแม่พันธุ์ (Reproduction/Selection) และการครอสโซเวอร์ (Crossover) อาจจะทำให้โครโนไซม์ที่ดีหลุดรอดออกไปซึ่งอาจทำให้ประชากรในยุคสุดท้ายไม่เป็นชุดของประชากรที่ดีที่สุดอย่างแท้จริง เพื่อขัดปัญหานี้ มีการใช้การมีวิเต้น (Mutation) โดยจะทำการกลับบิต จาก 0 เป็น 1 หรือ 1 ให้เป็น 0 ที่ตำแหน่งใดๆ ของโครโนไซม์ โดยการมีวิเต้นนี้จะทำโดยการสุ่มโดยให้คำแนะนำจะเป็นที่จะเกิดการมีวิเต้นนี้มีค่าต่ำๆ โดยปกติมีค่าประมาณ 1- 5 % รูปที่ 2.5 แสดงการมีวิเต้น



รูปที่ 2.5 การมีวิเต้นของโครโนไซม์

ซึ่งการกำหนดค่าความน่าจะเป็นของการข้ามและการมิวเตชันไม่มีค่ากำหนด  
ที่แน่นอนซึ่งนักวิจัยจะต้องทำการทดลองปรับเปลี่ยนค่าเพื่อให้ได้คำตอบที่ดีที่สุดของมาโดยใช้  
เวลาอีกที่สุดนอกจากวิธีการพื้นฐานเหล่านี้แล้ว การปรับปรุงขั้นตอนของวิธีการจึงนิยมอัลกอริทึม  
ในกระบวนการต่างๆให้มีความเหมาะสมกับรูปแบบของปัญหาจะช่วยให้ได้คำตอบสุดท้ายของปัญหา  
ได้ดียิ่งขึ้น