



## บทที่ 5

### การพัฒนาโปรแกรมในส่วนให้บริการ

ส่วนของการทำงานภายใต้ระบบปฏิบัติการคอสบนเครื่องคอมพิวเตอร์ระดับพีซี คือชุดโปรแกรมให้บริการรหัสผ่านแบบใช้ครั้งเดียว (PC-based one-time password service) ซึ่งประกอบด้วย

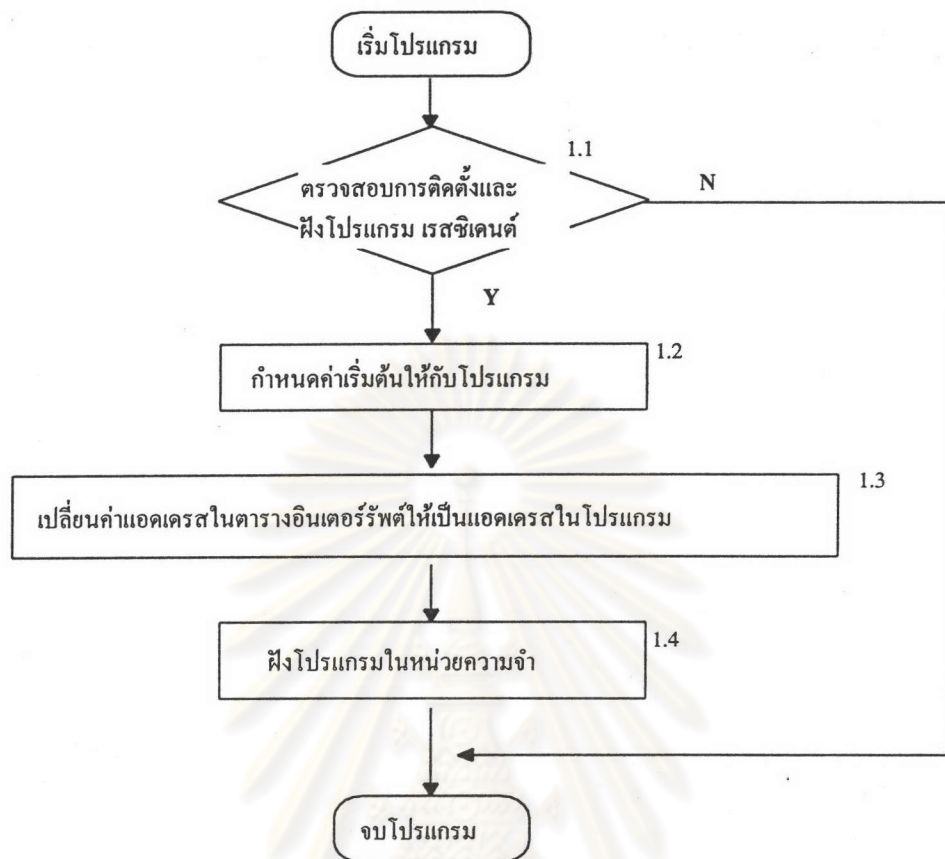
1. ส่วนให้บริการตรวจสอบรหัสผ่านและบริการบำรุงรักษาระบบรหัสผ่าน โดยทำการเปิดช่องทางการสื่อสารเพื่อรอรับการขอตรวจสอบรหัสผ่านหรือบริการอื่น ๆ ที่ขอบริการมาจากโปรแกรมล็อกอินที่ทำงานภายใต้ระบบยูนิกซ์ และติดต่อสื่อสารโดยใช้โพรโตคอลทีซีพี/ไอพี
2. ส่วนบำรุงรักษาระบบรหัสผ่าน โดยโปรแกรมบำรุงรักษาระบบรหัสผ่านจะมีการรับคำสั่งผ่านทางหน้าจอของเครื่องบริการรหัสผ่าน เพื่อให้ระบบการให้บริการรหัสผ่านแบบใช้ครั้งเดียวสามารถดำเนินงานได้ต่อไปอย่างถูกต้องและมีประสิทธิภาพ การใช้งานโปรแกรมนี้อาจใช้ได้เฉพาะผู้ดูแลระบบหรือบุคคลที่ได้รับมอบอำนาจเท่านั้น

ในบทนี้จึงกล่าวถึง การพัฒนาโปรแกรมเรสซิเดนซ์และการพัฒนาส่วนของโปรแกรมที่ติดต่อสื่อสารกับเครือข่ายที่มีโพรโตคอลทีซีพี/ไอพี

#### การพัฒนาโปรแกรมเรสซิเดนซ์

เนื่องจากการทำงานทั้ง 2 ส่วนถูกออกแบบให้ทำงานพร้อมกัน ทฤษฎีสำคัญที่เกี่ยวข้องคือ การเขียนโปรแกรมเรสซิเดนซ์ หรือโปรแกรมประเภทฝังตัวในหน่วยความจำ ซึ่งแบ่งการพัฒนาโปรแกรมออกเป็น 2 ส่วน คือ การติดตั้งและฝังโปรแกรมเรสซิเดนซ์ไว้ในหน่วยความจำ และการเรียกโปรแกรมเรสซิเดนซ์ขึ้นมาใช้งาน

1. การติดตั้งและฝังโปรแกรมเรสซิเดนซ์ไว้ในหน่วยความจำ โดยใช้รูป 5.1 แสดงขั้นตอนการติดตั้งและฝังโปรแกรมในหน่วยความจำพร้อมคำอธิบาย



รูปที่ 5.1 แสดงลำดับการทำงานของ การติดตั้งและฟังโปรแกรมเรสซิเดนต์ในหน่วยความจำ

1.1 ตรวจสอบการติดตั้งและฟังโปรแกรมเรสซิเดนต์ โดยใช้อินเตอร์รัพต์ 2fH (47) ฟังก์ชัน 00H โดยมีการใช้งานรีจิสเตอร์ (register) ดังนี้

รีจิสเตอร์ AH = ระบุถึงโปรแกรมที่ต้องการตรวจสอบ (COH - ffH)

รีจิสเตอร์ AL = 00H (เก็บหมายเลขฟังก์ชัน) และผลของการตรวจสอบที่หาได้ (ถ้าเป็น 0 แสดงว่ามีโปรแกรมนั้นฟังอยู่ในหน่วยความจำอยู่แล้ว)

1.2 กำหนดค่าเริ่มต้นให้กับโปรแกรม

- InDOS flag เป็นแฟล็กขนาด 1 ไบต์ใช้แสดงสถานะการขอเข้าใช้ฟังก์ชันของคอส เนื่องจากระบบปฏิบัติการคอสสามารถทำงานได้เพียงงานเดียวในเวลาใดเวลาหนึ่ง จึงต้อง

มีการทดสอบแฟล็กนี้ก่อนที่จะขอเข้าใช้ฟังก์ชันของคอส ถ้าตรวจสอบแล้วพบว่ามิโปรเซสใช้ฟังก์ชันของคอสอยู่ โปรเซสอื่นจะไม่สามารถเข้าใช้ฟังก์ชันได้ ถึงแม้ว่าค่ากล่าวนี้เป็นพื้นฐานของการขอเข้าใช้ฟังก์ชันของระบบปฏิบัติการคอส แต่มีข้อยกเว้นที่ทำให้สามารถเข้าใช้ฟังก์ชันของคอสในเวลาเดียวกันได้และข้อยกเว้นดังกล่าวจะอธิบายในภายหลัง วิธีอ้างถึง InDOS flag ทำโดยใช้อินเตอร์รัพต์ 21H (33) ฟังก์ชัน 34H โดยมีการใช้งานรีจิสเตอร์ดังนี้

รีจิสเตอร์ AH = 34H (เก็บหมายเลขฟังก์ชัน)

รีจิสเตอร์ ES:BX = เก็บค่าเซกเมนต์ (segment) และออฟเซต (offset) ของ InDOS flag ที่ทำได้

- SDA (Swappable Data Area) ใช้แสดงสถานะการทำงานของโปรเซสรวมทั้งข้อมูลการเรียกใช้ฟังก์ชันของคอส ดังนั้นเมื่อต้องการสลับโปรเซสอื่นขึ้นมาทำงานจึงต้องทำการเก็บพื้นที่ส่วนนี้เพื่อนำกลับมาใช้งานภายหลังเมื่อต้องการสลับโปรเซสเดิมขึ้นมาทำงาน ข้อดีของการใช้ SDA คือ สามารถเข้าใช้ฟังก์ชันของคอสได้ถึงแม้ว่า InDOS flag จะแสดงว่ามีโปรเซสอื่นใช้งานฟังก์ชันของคอสอยู่ วิธีอ้างถึงหน่วยความจำส่วนนี้โดยใช้อินเตอร์รัพต์ 21H (33) ฟังก์ชัน 5d06H โดยมีการใช้งานรีจิสเตอร์ดังนี้

รีจิสเตอร์ AH = 5d06H (เก็บหมายเลขฟังก์ชัน)

รีจิสเตอร์ DS:SI = เก็บค่าเซกเมนต์ และออฟเซต

รีจิสเตอร์ CX = ขนาดหน่วยความจำเมื่อมีโปรเซสอื่นขอใช้ฟังก์ชันคอส  
อยู่มีขนาด 73cH ไบต์

รีจิสเตอร์ DX = ขนาดหน่วยความจำเมื่อไม่มีโปรเซสขอใช้ฟังก์ชันคอส  
อยู่มีขนาด 18H ไบต์

1.3 การเปลี่ยนแอดเดรสในตารางอินเตอร์รัพต์ให้เป็นแอดเดรสจากโปรแกรม ในระบบปฏิบัติการคอสซีพียูมีหน้าที่คอยให้บริการแก่อุปกรณ์ที่ร้องขอเข้ามาโดยใช้อินเตอร์รัพต์เป็นสัญญาณในการส่ง เมื่ออุปกรณ์ต้องการทำงานจะส่งอินเตอร์รัพต์ไปยังซีพียูและที่ซีพียูจะมีตัวชี้บ่งโปรแกรมที่รองรับการทำงานนั้นไว้ในตารางอินเตอร์รัพต์ ซีพียูจะทำงานตามหน้าที่ของอินเตอร์รัพต์ที่ส่งเข้ามา



การหาแอดเดรสในตารางอินเตอร์รัพต์โดยใช้ฟังก์ชัน `_dos_getvect( )` และใช้ฟังก์ชัน `_dos_setvect()` เพื่อนำเอาค่าแอดเดรสของโปรแกรมเรสซิเดนต์ไปแทนที่ภายในตารางอินเตอร์รัพต์ ซึ่งทั้งสองเป็นฟังก์ชันในไลบรารีฟังก์ชัน (library function) ของภาษาซี

```
#include <dos.h>

void (interrupt far *) _dos_getvect(unsigned intnum);
void (interrupt far *) _dos_setvect(unsigned intnum);
```

#### 1.4 การฝังโปรแกรมในหน่วยความจำ

1.4.1 จองหน่วยความจำที่ใช้เป็นสแต็ก (stack) ของโปรแกรมเรสซิเดนต์โดยใช้ฟังก์ชัน `malloc()` จากนั้นนำขนาดสแต็กที่กำหนดไว้มาบวกเพิ่มกับพอยน์เตอร์ที่ชี้ไปยังสแต็กทำให้พอยน์เตอร์ชี้ไปยังส่วนล่างของสแต็กและถือว่าจุดนี้เป็นจุดเริ่มต้นของโปรแกรมเรสซิเดนต์ในหน่วยความจำ และรูปที่ 5.2 แสดงรูปแบบการติดตั้งโปรแกรมในหน่วยความจำ

1E20h	FAR HEAP
	NEAR HEAP
	STACK
0E19h	DS
0BFAh	CODE
0BEAh	PSP

รูปที่ 5.2 แสดงรูปแบบของโปรแกรมภาษาซีที่ถูกติดตั้งในหน่วยความจำ

1.4.2 หาดำแหน่งท้ายของโปรแกรมเรสซิเดนต์จากรีจิสเตอร์ DS ซึ่งเป็นค่าของค่าตัวเซกเมนต์ (data Segment) ของโปรแกรมและตำแหน่งเริ่มต้นของโปรแกรมเรสซิเดนต์จากค่าของ `_psp` ซึ่งเป็นตำแหน่งเซกเมนต์ของ PSP (program segment prefix : มีขนาด 256 ไบต์ถูก

สร้างขึ้นเมื่อ โปรแกรมถูกบรรจุลงในหน่วยความจำเพื่อใช้งาน (ทำหน้าที่เก็บข้อมูลต่างที่เกี่ยวข้องกับโปรแกรม)

1.4.3 คำณวนขนาด โปรแกรมเรสซิเดนซ์ที่ต้องเก็บในหน่วยความจำจากตำแหน่งท้ายโปรแกรมลบด้วยตำแหน่งคั่นโปรแกรมและบวกด้วยขนาดของสแต็ก

1.4.4 การจบการทำงานแต่ไม่ทำการคืนหน่วยความจำแก่ระบบปฏิบัติการโดยใช้ฟังก์ชัน `_dos_keep()`

```
void _dos_keep( unsigned status, // ค่าที่ส่งกลับให้แก่ระบบปฏิบัติการ
               unsigned npara ); // ขนาดของหน่วยความจำที่เก็บ
```

## 2. การเรียกโปรแกรมเรสซิเดนซ์ขึ้นมาใช้งาน

ส่วนของการทำงานภายใต้ระบบปฏิบัติการดอสประกอบด้วยการทำงานสองส่วนที่มีการทำงานพร้อมกันจึงมีโปรเซสที่ทำงาน 2 โปรเซสที่ทำงานสลับกัน โดยโปรเซสที่ทำงานด้านหน้าหรือโฟว์กราวน์โปรเซสเป็นโปรเซสที่ทำงานอยู่ตลอดเวลา และโปรเซสทำงานเบื้องหลังหรือแบ็คกราวน์โปรเซส เป็นโปรเซสที่จะเริ่มทำงานต่อเมื่อมีการส่งอินเตอร์รัพต์เข้ามายังซีพียู โดยเป็นอินเตอร์รัพต์ที่เรากำหนดการทำงานขึ้นใหม่แทนการทำงานเดิม ต่อไปแสดงขั้นตอนการสลับเอาแบ็คกราวน์โปรเซสขึ้นมาทำงานขณะที่โฟว์กราวน์โปรเซสกำลังทำงานอยู่

2.1 ทำการเก็บสแต็กของโฟว์กราวน์โปรเซสและนำสแต็กของแบ็คกราวน์โปรเซสขึ้นมาใช้

2.2 ทำการเก็บ SDA ของโฟว์กราวน์โปรเซสโดยพิจารณาขนาดจาก InDOS flag ถ้ามีโปรเซสอื่นขอใช้ฟังก์ชันของดอสอยู่ขนาดของ SDA ที่ต้องเก็บคือ 73cH ไบต์ และเมื่อไม่มีโปรเซสขอใช้ฟังก์ชันของดอสอยู่จะมีขนาด 18H ไบต์

2.3 ทำการเก็บตำแหน่ง PSP ของไฟว์กราวน์โปรเซสโดยใช้อินเตอร์รัพต์ 21H (33) ฟังก์ชัน 62H โดยมีการใช้งานรีจิสเตอร์ดังนี้

รีจิสเตอร์ AH = 62H (เก็บหมายเลขฟังก์ชัน)

รีจิสเตอร์ BX = ตำแหน่งของเซกเมนต์ของโปรเซสที่ได้กลับมา

2.4 คิดตั้งตำแหน่งของ PSP ของเบ็คราวน์โปรเซสโดยใช้อินเตอร์รัพต์ 21H ฟังก์ชัน 50H โดยมีการใช้งานรีจิสเตอร์ดังนี้

รีจิสเตอร์ AH = 50H (เก็บหมายเลขฟังก์ชัน)

รีจิสเตอร์ BX = ตำแหน่งเซกเมนต์ของโปรเซสที่จะติดตั้ง

2.5 คิดตั้งตำแหน่งของ DTA ของเบ็คราวน์โปรเซสโดยใช้อินเตอร์รัพต์ 21H ฟังก์ชัน 1aH โดยมีการใช้งานรีจิสเตอร์ดังนี้

รีจิสเตอร์ AH = 1aH (เก็บหมายเลขฟังก์ชัน)

รีจิสเตอร์ DX = ตำแหน่งออฟเซตของ DTA (80H จากตำแหน่งของ PSP)

รีจิสเตอร์ DS = ตำแหน่งเซกเมนต์ของ DTA (ตำแหน่งของ PSP)

โดยที่ DTA (data transfer area) เป็นหน่วยความจำขนาด 128 ไบต์อยู่ที่ตำแหน่ง 0x80h ของ PSP ทำหน้าที่เก็บข้อมูลที่ไשרับส่งระหว่างหน่วยความจำกับงานบันทึกข้อมูล (disk)

2.6 เข้าสู่การทำงานของเบ็คราวน์โปรเซส

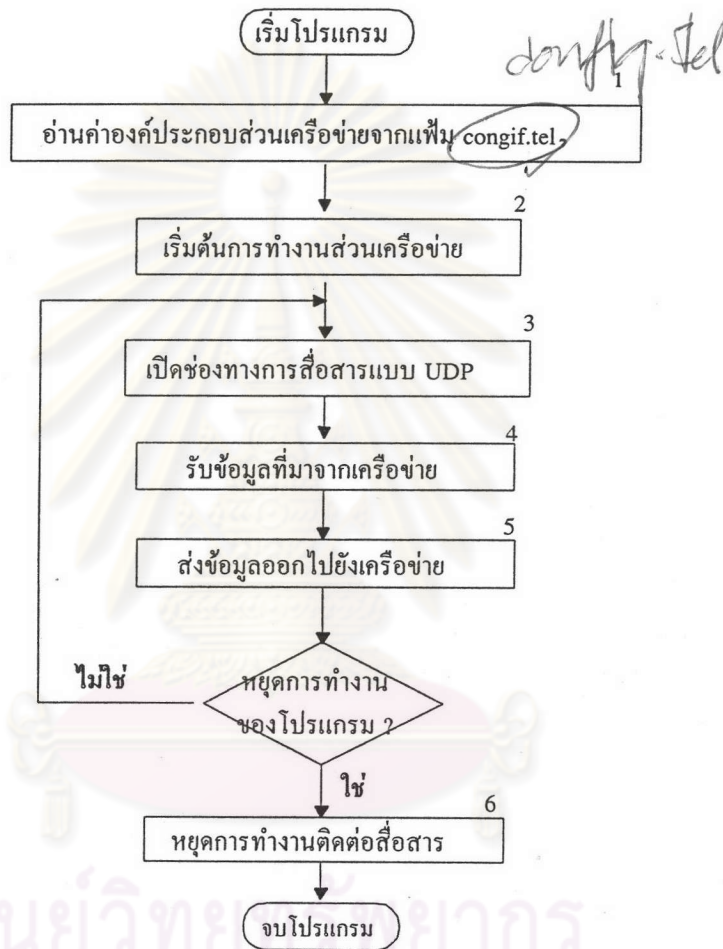
2.7 ทำการติดตั้ง SDA และ PSP ของไฟว์กราวน์โปรเซส

2.8 คิดตั้งสแต็กของไฟว์กราวน์โปรเซสและเก็บสแต็กของเบ็คราวน์โปรเซส

2.9 กลับสู่การทำงานของไฟว์กราวน์โปรเซส

## การพัฒนาส่วนของโปรแกรมที่ติดต่อสื่อสารกับเครือข่ายที่มีโพรโทคอลที่ซีพี/ไอพี

ทำการพัฒนาโปรแกรมโดยใช้ไลบรารีฟังก์ชันของ NCSA Telnet 2.307 ซึ่งประกอบด้วยฟังก์ชันต่าง ๆ ที่สำคัญโดยจะกล่าวเป็นลำดับตามขั้นตอนดังแสดงในรูป 5.3



รูป 5.3 แสดงขั้นตอนการทำงานในส่วนติดต่อสื่อสาร

1. อ่านค่าองค์ประกอบส่วนเครือข่ายของโปรแกรมจากแฟ้ม config.tel เพื่อเก็บค่าเหล่านี้ไว้ในตัวแปรกำหนดค่า โดยใช้ฟังก์ชัน Shostfile()

2. เริ่มต้นการทำงานส่วนเครือข่าย เป็นการกำหนดค่าเริ่มต้นต่าง ๆ ให้กับตัวแปร เช่น การกำหนดชนิดของฮาร์ดแวร์ที่ใช้ ไอพีแอดเดรส ไอพีซับเน็ตมาค (IP subnetmask) การเริ่มต้นลำดับเหตุการณ์ (eventqueue) โดยใช้ฟังก์ชัน Snetinit() เป็นฟังก์ชันเริ่มต้นการทำงานกับส่วนเครือข่าย และเรียกใช้ฟังก์ชันอื่น ๆ อีกดังต่อไปนี้



2.1 ฟังก์ชัน netinit() เพื่อกำหนดฮาร์ดแวร์และกำหนดค่าเริ่มต้นให้กับตัวแปร เช่น ไอพีแอดเดรส ไอพีสับเน็ตมาค

2.2 ฟังก์ชัน netparms() เพื่อกำหนดฮาร์ดแวร์ให้ตรงกับค่าในแฟ้ม config.tel และมีรูปแบบดังนี้

```
netparms(irq, address, ioaddress);
int irq;          /* อินเทอร์รัพต์ที่ใช้ในการติดต่อสื่อสาร */
int address;     /* ตำแหน่งเริ่มต้นที่แพ็คเกจไดเวอร้อยู่ในหน่วยความจำ */
int ioaddress;   /* พอร์ตหรือตำแหน่งที่ใช้ติดต่อสื่อสารของฮาร์ดแวร์ */
```

2.3 ฟังก์ชัน Ssetgates() เพื่อกำหนดเกตเวย์ (gateway) ที่ได้จากแฟ้ม config.tel

2.4 ฟังก์ชัน neteveninit() ทำการเริ่มต้นลำดับเหตุการณ์เพื่อใช้ในการตรวจสอบสถานะระหว่างการเชื่อมต่อ

3. เปิดช่องทางการติดต่อสื่อสารแบบยูดีพี คือ ยูดีพีพอร์ตที่ 6669 เพื่อรอรับการเชื่อมต่อที่มาจากเครื่องคอมพิวเตอร์แม่ข่าย โดยใช้ฟังก์ชัน netulisten() ที่มีรูปแบบดังนี้

```
netulisten(port);
int port;          /* port = 6669 */
```

4. ตรวจสอบสถานะและรับอักขระที่มาจากเครือข่าย โลบราลีฟังก์ชันของ NCSA Telnet ได้กำหนดข้อผิดพลาดที่เกิดขึ้นหรือสถานะการเชื่อมต่อของเครือข่าวนั้นเป็นลักษณะของชั้น (classes) และเหตุการณ์ (events) เพื่อตอบสนองเหตุการณ์ดังกล่าวได้ถูกต้อง

4.1 การตรวจสอบเหตุการณ์ที่เกิดขึ้นในเน็ตเวิร์คโดยใช้ฟังก์ชัน Sgetevent() ที่มีรูปแบบดังนี้

```
theevent = Sgetevent(class, theclass, dat);
int theevent; /* เหตุการณ์ที่เกิดขึ้น */
```



```

int class;    /* ลักษณะของชั้นที่ต้องการค้นหา */
int theclass; /* ลักษณะของชั้นที่เกิดขึ้น */
char *dat;   /* ข้อมูลที่เกี่ยวข้องกับเหตุการณ์ที่เกิดขึ้น */

```

เมื่อเรียกใช้ฟังก์ชันนี้ค่าที่กลับมาคือ เหตุการณ์ที่เกิดขึ้นและถ้าเป็น 0 แสดงว่าไม่มีเหตุการณ์ใด ๆ เกิดขึ้น

4.2 ทำการอ่านข้อมูลที่มาจากรีเซิร์ฟเวอร์โดยใช้ฟังก์ชัน neturead() ที่มีรูปแบบดังนี้

```

cnt = neturead(buf);
char *buf; /* ข้อมูลที่อ่านเข้ามาจากรีเซิร์ฟเวอร์มีขนาดน้อยกว่า 512 ไบต์ */
int cnt;   /* ขนาดของข้อมูลที่อ่านเข้ามาจริงๆ */

```

5. ส่งข้อมูลออกไปยังรีเซิร์ฟเวอร์โดยใช้ฟังก์ชัน netusend() ที่มีรูปแบบดังนี้

```

netusend(ipnum, port, retport, buf, len);
char *ipnum[4]; /* IP number ของเครื่องที่ต้องการส่งไป */
int port; /* พอร์ตที่ต้องการส่งข้อมูลไป */
int retport; /* พอร์ตที่ไว้รับข้อมูลกลับเข้ามา */
char *buf; /* ข้อมูลที่ต้องการส่งออกไปยังรีเซิร์ฟเวอร์ */
int len; /* ขนาดของข้อมูลที่ต้องการส่งออก */

```

6. หยุดการติดต่อสื่อสารโดยใช้ฟังก์ชัน netshut() เป็นฟังก์ชันสุดท้ายก่อนทำการเลิกโปรแกรม

ในบทนี้ได้แสดงถึงการพัฒนาโปรแกรมในส่วนให้บริการ บทต่อไปจะกล่าวถึงการทดสอบระบบรหัสผ่านแบบใช้ครั้งเดียว