

Outline

- ตารางเก็บข้อมูล
- Separate chaining hash table
- Open addressing hash table
 - Linear probing
 - Quadratic probing
 - Double hashing
- Hash functions

Map

```
public interface Map {
  public int size();
  public boolean isEmpty();
  public boolean containsKey(Object key);
  public Object get(Object key);
  public Object put(Object key, Object value);
  public void remove(Object key);
}
```



Table

AbstractTable

```
public abstract class AbstractTable implements Map {
  private Object[] table;
  private int size = 0;
  protected AbstractTable(int m) { ... }
  public boolean isEmpty() { ... }
                          { ... }
 public int size()
  public boolean containsKey(Object key) { ... }
                                            { . . . }
  public Object get(Object key)
  public Object put(Object key, Object value) { ... }
  public void remove(Object x)
                                              { . . . }
 protected abstract int f(Object key); // เขียนใน subclass
```

AbstractTable

```
public abstract class AbstractTable implements Map {
                                      table
                               size
  private Object[] table;
  private int size = 0;
                                    3
  protected AbstractTable(int m) { table = new Object[m]; }
  public boolean isEmpty() { return size == 0; }
                           { return size; }
  public int size()
  public boolean containsKey(Object key) {
    return table[f(key)] != null;
  public Object get(Object key) { return table[f(key)]; }
  public Object put (Object key, Object value) { ... }
  public void remove(Object x) {...}
```

AbstractTable (cont.)

```
public Object put(Object key, Object value) {
  Object oldValue = get(key);
                                              table
                                       size
  table[f(key)] = value;
  if (oldValue == null) ++size;
  return oldValue;
public void remove(Object x) {
  if (table[f(x)] != null) --size;
  table[f(x)] = null;
protected abstract int f(Object key); // เขียนใน subclass
```

การชน - Collision

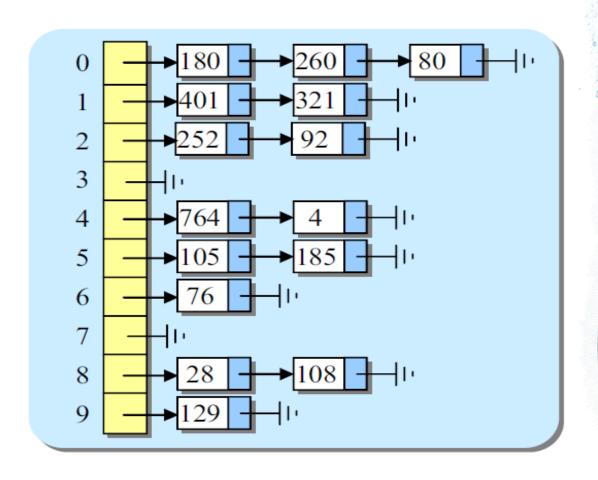
- ข้อมูลแต่ละตัวมี key ที่ไม่ซ้ำกับข้อมูลตัวอื่น
- •ใช้ hash function คำนวณหาตำแหน่งที่จะเก็บข้อมูลจาก key ในข้อมูลนั้น
- Hash function อาจให้ค่าเดียวกันสำหรับ key 2 ตัว
- ถ้าตำแหน่งที่คำนวณมาจาก hash function มีข้อมูลที่มีค่า key อื่นเก็บอยู่ก่อนแล้ว เรียกว่า เกิดการชน



Separate Chaining Hash Table

จัดการในกรณีที่เกิดการชน

- ค่าใน table แต่ละช่องเป็น list ของข้อมูลที่ประกอบด้วย key และ ค่าที่ผูกกับ key
- ข้อมูล<mark>ทุกตัว</mark>ที่มีค่าจาก hash function เท่ากัน จะเก็บอยู่ใน ช่องเดียวกันของ table โดยต่อกันเป็น list
- ถ้าเกิดการชน ให้เอาข้อมูลใส่ใน list ที่ตำแหน่งนั้น table



h(x) = x% 10

Example:
Separating Chaining
Hash Table

Separate Chaining Hash Table

```
public class SeparateChainingHashMap implements Map {
  private static class LinkedNode {...}
  private int size;
  private LinkedNode[] table;
  public SeparateChainingHashMap(int cap) {...}
  public int size() {...}
  public boolean isEmpty() {...}
  public Object get(Object key) {...}
  public boolean containsKey(Object key) {...}
  private LinkedNode getNode(Object key) {...}
  private int h(Object x) {...}
  public Object put(Object key, Object value) {...}
  public void remove(Object key) {...}
```

LinkedNode in SeparateChainingHashMap

```
private static class LinkedNode {
 Object
         key, value;
 LinkedNode next:
                                    key
                                         value
                                                 next
 LinkedNode (Object k, Object v, LinkedNode n) {
    key = k; value = v; next = n;
                                           n
                     LinkedNode
                                             LinkedNode
```

Attributes and Some Methods in SeparateChainingHashMap

```
public class SeparateChainingHashMap implements Map {
  private int size;
  private LinkedNode[] table;
  public SeparateChainingHashMap(int cap) {
    table = new LinkedNode[cap];
                                    table
  public int size() {
                              size
    return size;
  public boolean isEmpty() {
    return size == 0;
                                                        LinkedNode
                                             LinkedNode
                                    SeparateChainingHashMap
```

getNode in SeparateChainingHashMap

```
private LinkedNode getNode(Object key) {
  LinkedNode cur = table[h(key)];
  while (cur != null && !cur.key.equals(key)) cur = cur.next;
                // return null if not found
  return cur;
                         table
                  size
   getNode(key)
  key
                                            LinkedNode
                                  LinkedNode
private int h(Object x) {
  return Math.abs(x.hashCode()) % table.length;
```

get and containsKey in SeparateChainingHashMap

```
public Object get(Object key) {
  LinkedNode node = getNode(key);
   return node == null ? null : node.value;
public boolean containsKey(Object key) {
   return getNode(key)!=null;
                              table
get(key)
when getNode(key)
                      size
returns node.
                                                   node
     key
                                                  LinkedNode
                                       LinkedNode
```

put in SeparateChainingHashMap

```
public Object put(Object key, Object value) {
    LinkedNode node = getNode(key);
    Object oldValue = null;
    if (node != null) {
      oldValue = node.value; node.value = value;
    } else {
      int h = h(key);
      table[h] = new LinkedNode(key, value, table[h]); ++size;
    return oldValue;
                           table
                   size
  hT.put(x,y)
                                                 node
                           2
                           3
                                               LinkedNode
                                    LinkedNode
                                                                   17
2301263
                                 Hash Tables
```

put in SeparateChainingHashMap

```
public Object put(Object key, Object value) {
    LinkedNode node = getNode(key);
    Object oldValue = null;
    if (node != null) {
      oldValue = node.value; node.value = value;
    } else {
      int h = h(key);
      table[h] = new LinkedNode(key, value, table[h]); ++size;
    return oldValue;
                           table
                   size
  hT.put(x,y)
                           2
                                              LinkedNode
                                    LinkedNode
2301263
                                Hash Tables
```

remove in SeparateChainingHashMap

```
public void remove(Object key) {
  int h = h(key);
  if (table[h] == null) return;
  if (table[h].key.equals(key)) {table[h]=table[h].next; --size;
  } else {
    LinkedNode prev = table[h];
    while (prev.next!=null && !prev.next.key.equals(key)) {
      prev = prev.next;
       (prev.next!=null) {prev.next = prev.next.next; --size;}
                           table
                   size
  hT.remove(x)
             prev
                                               LinkedNode
                                    LinkedNode
                                                                  19
2301263
                                 Hash Tables
```

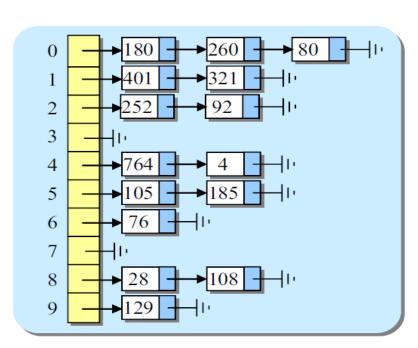
สัดส่วนบรรจุ - Load Factor λ

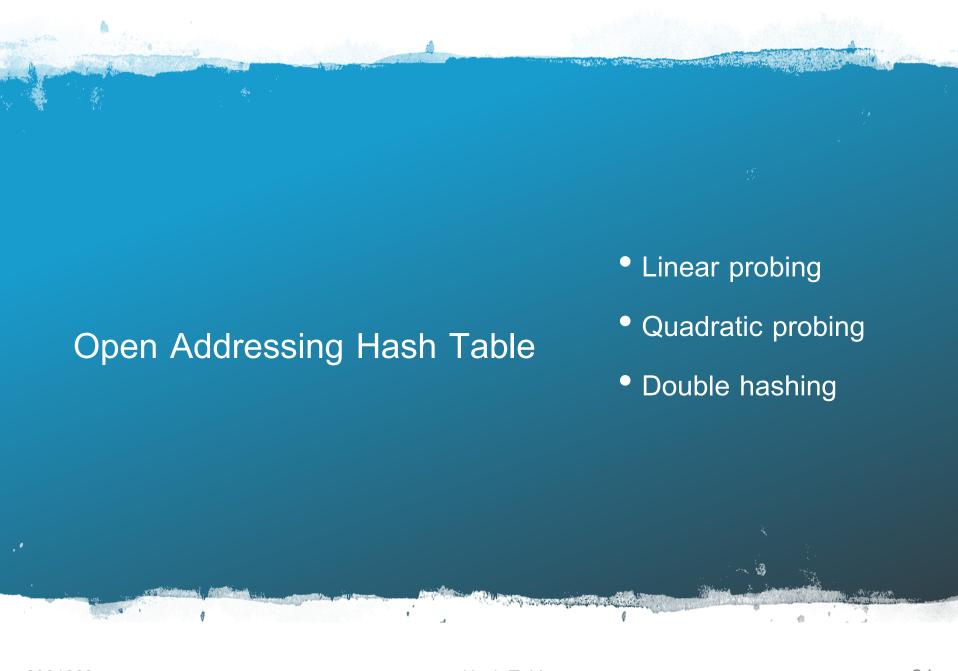
- Load factor = จำนวนข้อมูล / ขนาดของตาราง
- ถ้าตารางใหญ่และข้อมูลน้อย ความน่าจะเป็นในการชนจะต่ำ

• ถ้าการชนน้อย list แต่ละ list ในตารางจะไม่ยาว และการ

ค้นหาค่าในตารางจะเร็ว

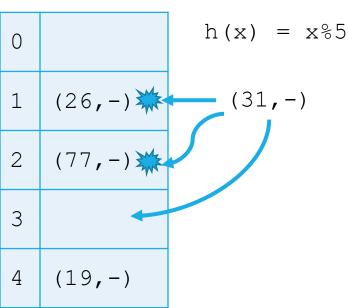
Load factor = 15/10 = 1.5
ความยาวของ List ในตารางนี้
มีค่าตั้งแต่ 0 ถึง 3





Open Addressing Hash Table

- ไม่ใช้ chain
- ถ้าข้อมูลที่จะเก็บใน hash table ทำให้เกิดการชนกับข้อมูลที่ เก็บไว้แล้ว ให้ตรวจ (probe) ที่ช่องอื่นต่อไป ถ้าชนอีก ก็ทำ เหมือนเดิม จนไม่ชน
- ไม่ชน คือ เจอช่องที่ว่าง





Linear Probing

หลังจากเกิดการชนครั้งที่ j ให้ใช้ h_j เพื่อคำนวณตำแหน่ง

 $h_j(x) = (h(x) + j) \% m$

ครั้งที่ 1: เลื่อนไปจากตำแหน่งจริง 1 ช่อง ครั้งที่ 2: เลื่อนไปจากตำแหน่งจริง 2 ช่อง

ครั้งที่ 3: เลื่อนไปจากตำแหน่งจริง 3 ช่อง

ครั้งที่ 4: เลื่อนไปจากตำแหน่งจริง 4 ช่อง

| h(x) = 1 ?? | |
|-------------|--|
| h(x) = 2 ?? | |
| h(x) = 4 ?? | |
| h(x) = 6 ?? | |
| | |

| 0 | XXX |
|---|------|
| 1 | null |
| 2 | XXX |
| 3 | XXX |
| 4 | XXX |
| 5 | null |
| 6 | XXX |

m = 7

LinearProbingHashMap

```
public class LinearProbingHashMap implements Map {
   private static class Entry { ...}
   private Entry[] table;
   private int size;
   public LinearProbingHashMap(int m) {...}
   public int size() {...}
   public boolean isEmpty() {...}
   public boolean containsKey(Object key) {...}
   private int indexOf(Object key) {...}
   private int h(Object key) {...}
   public Object get(Object key) {...}
   public Object put(Object key, Object value) {...}
   public void remove(Object key) {...}
   private void rehash() {...}
```

LinearProbingHashMap

```
public class LinearProbingHashMap implements Map {
  private static class Entry {
                                          LinearProbingHashMap
    Object key, value;
                                                     table
    Entry(Object k, Object v) {
      key = k; value = v; __Entry
                                            size 1
  private Entry[] table;
  private int size;
  public LinearProbingHashMap(int m) { table = new Entry[m]; }
  public int size() { return size; }
  public boolean isEmpty() { return size == 0; }
  public boolean containsKey(Object key) {
    return table[indexOf(key)] != null;
```

indexOf and h in LinearProbingHashMap

```
private int indexOf(Object key) {
  int h = h(key);
  for (int j=0; j<table.length; j++) { # เช็คค่าไม่เกินจำนวนช่องในตาราง
                                       # เจอช่องว่าง
    if (table[h] == null) return h;
                                       # เจอ key นั้น
    if (table[h].key.equals(key))
      return h;
    h = (h + 1) % table.length; # เกิดการชน ไปดูช่องถัดไป
  throw new AssertionError("No space!"); # หลุดออกมาแปลว่าไม่มีที่ว่าง
private int h(Object key) {
  return (key.hashCode() & 0x7FFFFFFF) % table.length;
```

get and put in LinearProbingHashMap

```
public Object get(Object key) {
  Entry e = table[indexOf(key)];
  return e == null ? null : e.value;
public Object put(Object key, Object value) {
  Object oldValue = null;
                                                     table
  int i = indexOf(key);
                                                 0
  if (table[i] == null) {
    table[i] = new Entry(key, value);
                                            size
    ++size;
                                             2
  } else {
    oldValue = table[i].value;
    table[i].value = value;
  return oldValue;
```

remove in LinearProbingHashMap

```
public void remove(Object key) {
  int i = indexOf(key);
  if (table[i] != null) {
    table[i] = null;
                              ไล่ทุกช่องต่อจากนั้นที่มีค่าเก็บอยู่
    --size;
    for(++i; table[i]!=null; i=(i+1)%table.length) {
      Entry e = table[i];
                                     ย้ายช่อง
      table[i] = null;
      table[indexOf(e.key)] = e;
```

Rehashing in LinearProbingHashMap

```
public Object put(Object key, Object value) {
  Object oldValue = null;
  int i = indexOf(key);
                                           # เจอข้อมูลที่มี key ที่ระบุ
  if (table[i] == null) {
    table[i] = new Entry(key, value);
    ++size;
    if (size > table.length/2) rehash(); # rehash เพื่อขยายตาราง
                                            # ไม่เจอข้อมูลที่มี key ที่ระบุ
  } else {
    oldValue = table[i].value;
    table[i].value = value;
  return oldValue;
```

Rehashing in LinearProbingHashMap

```
private void rehash() {
  Entry[] oldT = table;

  table = new Entry[2 * table.length]; # สร้างตารางใหม่
  for (int i = 0; i < oldT.length; i++) { # สร้างตารางใหม่
   if (oldT[i] != null)
     table[indexOf(oldT[i].key)] = oldT[i];
  }
}</pre>
```



Quadratic Probing

หลังจากเกิดการชนครั้งที่ j ให้ใช้ h_j เพื่อคำนวณตำแหน่ง

$$h_j(x) = (h(x) + j^2) \% m$$

ครั้งที่ 1: เลื่อนไปจากตำแหน่งจริง 1 ช่อง

ครั้งที่ 2: เลื่อนไปจากตำแหน่งจริง 4 ช่อง

ครั้งที่ 3: เลื่อนไปจากตำแหน่งจริง 9 ช่อง

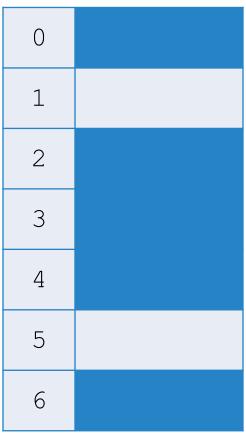
ครั้งที่ 4: เลื่อนไปจากตำแหน่งจริง 16 ช่อง

$$h_{j}(x) = (h(x) + j^{2}) \% m$$

 $h_{j-1}(x) = (h(x) + (j-1)^{2}) \% m$
 $= (h(x) + j^{2} - 2j + 1) \% m$

$$h_j(x) = (h_{j-1}(x) + 2j - 1) \% m$$

| | U | |
|----------------------------|---|--|
| 1 () 1 00 | 1 | |
| h(x) = 1 ?? h(x) = 2 ?? | 2 | |
| h(x) = 4 ?? h(x) = 6 ?? | 3 | |
| n(x) = 0: | 4 | |
| | 5 | |
| , | 6 | |



m = 7

Quadratic Probing Hash Table

```
public class QuadraticProbingHashMap implements Map {
  private static class Entry { ... }
 private static final Entry DELETED = new Entry(new Object(), null);
  private Entry[] table;
  private int size;
  private int numNonNulls;
  public QuadraticProbingHashMap(int m) {...}
  private int nextPrime(int m) {...}
  public int size() { ... }
  public boolean isEmpty() { ... }
  public boolean containsKey(Object key) { ... }
  public Object get(Object key) { ... }
  private int h(Object key) { ... }
  private int indexOf(Object key) {...}
  public Object put(Object key, Object value) {...}
  public void remove(Object key) {...}
  private void rehash() {...}
```

QuadraticProbingHashMap

```
public class QuadraticProbingHashMap implements Map {
  private static class Entry { ... }
  private static final Entry DELETED =
                                  new Entry(new Object(), null);
  private Entry[] table;
  private int size;
  private int numNonNulls;
  public QuadraticProbingHashMap(int m) {
    table = new Entry[nextPrime(m)];
  private int nextPrime(int m) { # return a prime after m
    BigInteger b = new BigInteger(Integer.toString(m));
    return b.nextProbablePrime().intValue();
```

QuadraticProbingHashMap (cont.)

```
public int size() { ... }
public boolean isEmpty() { ... }
public boolean containsKey(Object key) { ... }
public Object get(Object key) { ... }
private int h(Object key) { ... }
private int indexOf(Object key) {
  int h = h(kev);
  for (int j = 1; j < table.length; <math>j++) {
    if (table[h] == null) break;
    if (table[h].key.equals(key)) break;
    h = (h + 2 * j - 1) % table.length;
  return h;
```

put in QuadraticProbingHashMap

```
public Object put(Object key, Object value) {
  Object oldValue = null;
  int i = indexOf(key);
  if (table[i] == null) {
    table[i] = new Entry(key, value);
    ++size; ++numNonNulls;
    if (numNonNulls > table.length/2) rehash();
  } else {
    oldValue = table[i].value;
    table[i].value = value;
  return oldValue;
```

remove and rehash in QuadraticProbingHashMap

```
public void remove(Object key) {
   int i = indexOf(key);
   if (table[i] != null) { table[i] = DELETED; --size; }
 private void rehash() {
   Entry[] oldT = table;
   table = new Entry[nextPrime(4 * size)];
   for (int i= 0; i < oldT.length; i++) {</pre>
     if (oldT[i] != null && oldT[i] != DELETED) {
       int j = indexOf(oldT[i].key);
       table[j] = oldT[i];
   numNonNulls = size;
```



Double Hashing

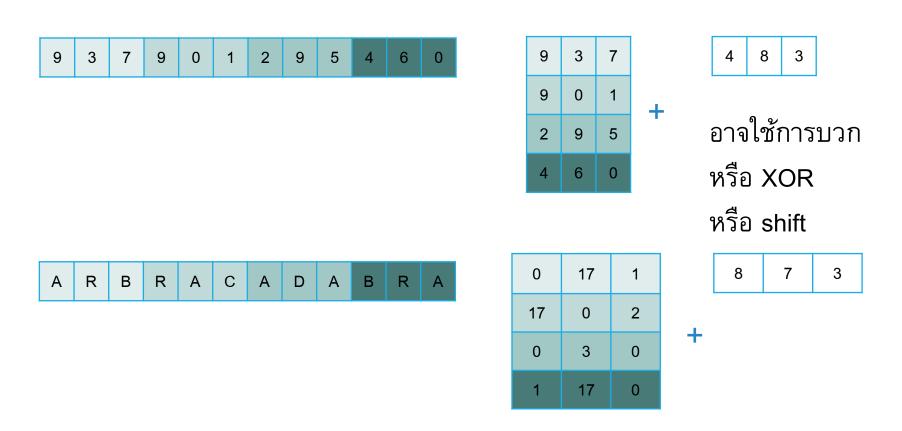
```
private int indexOf(Object key) {
  int h = h(key);
                                 h_i(x) = (h(x) + jg(x)) \% m
  int q = q(key);
  for (int j = 1; j < table.length; <math>j++) {
    if (table[h] == null) break;
    if (table[h].key.equals(key)) break;
    h = (h + q) % table.length;
  return h;
private int q(Object key) {
  return 1+(key.hashCode() & 0x7FFFFFFF) % (table.length/2);
```



Hash function ที่ต้องการ

- กระจายข้อมูลในตารางได้ดี
- ทำให้เกิดการชนไม่บ่อย
- ตัวอย่างที่ไม่ดี ถ้าเลือกรหัสนิสิตเป็น key แล้ว hash function ตัดเอาเลข 2 หลักหลัง หรือ 3 หลักแรกของรหัสนิสิตมาใช้ จะเกิดการชนบ่อยมาก

ตัวอย่าง hash function



จาวามี method hashCode() ใน class Object

Universal Hashing

$$h(x) = ((ax + b) \% p) \% m$$

x เป็นคีย์ที่เป็นจำนวนเต็มที่ไม่เป็นลบและไม่เกิน U

p เป็นจำนวนเฉพาะที่อยู่ในช่วง U ถึง $2U ext{-}1$

a, b เป็นจำนวนเต็มที่สุ่มมาและ 0 < a < p, $0 \le b < p$

m เป็นขนาดของตาราง

