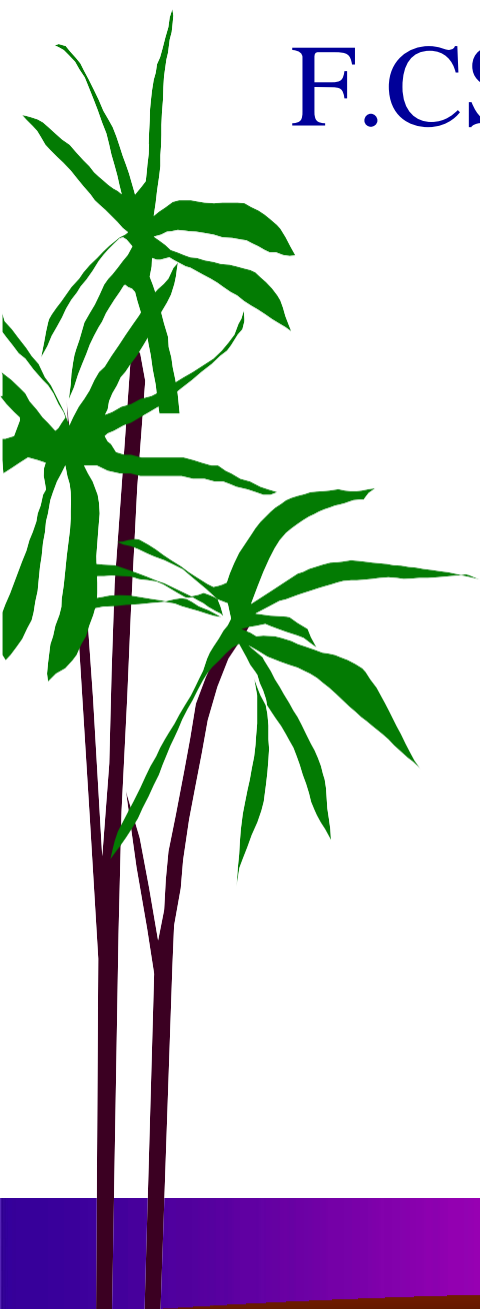
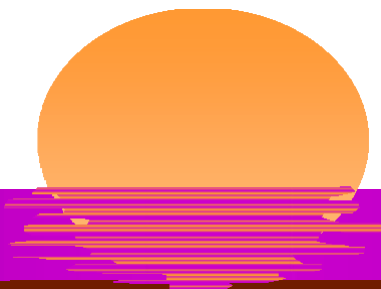
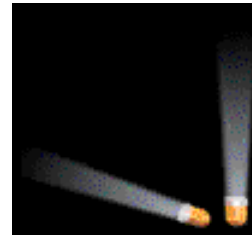


# Ү.СS203 - Өгөгдлийн бүтэц ба алгоритм 2022-2023

Д.Золбоо  
МТ-н салбарын багш



# Толь бичиг



- Хосуудын цуглуулга.
  - (key, element)
  - Хос бүр өөр түлхүүртэй.
- Үйлдлүүд.
  - `get(theKey)`
  - `put(theKey, theElement)`
  - `remove(theKey)`

# Хэрэглээ

- F.CS203 –г сонгосон оюутнууд.
  - (key, element) = (оюутны нэр, бие даалт болон шалгалтын дүнгийн шугаман жагсаалт)
  - Бүх түлхүүр ялгаатай.
- Ө.Дөлгөөн гэсэн түлхүүртэй элементийн авах
  - get()
- Д.Туяа гэсэн түлхүүртэй элементийг өөрчлөх
  - put().
  - remove().

# Давхцалттай толь бичиг

- Түлхүүр давхцаж болно.
- Үгсийн толь бичиг.
  - Хос нь (үг, утга).
  - Нэг үг хэд хэдэн утгатай байж болно.
    - (гар, хүний эрхтэн)
    - (гар, гадагшлах хөдөлгөөн)
    - (гар, компьютерийн оруулах төхөөрмж)
    - ГЭХ МЭТ.

# Шугаман жагсаалтаар дүрслэх

- $L = (e_0, e_1, e_2, e_3, \dots, e_{n-1})$
- $e_i$  бүхэн (key, element).
- 5-хостой толь бичиг  $D = (a, b, c, d, e)$ .
  - $a = (aKey, aElement), b = (bKey, bElement),$   
Г.М.
- Массив эсвэл Холбоост дүрслэл.

# Массив дүрслэл

a	b	c	d	e										
---	---	---	---	---	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

- `get(theKey)`
- `put(theKey, theElement)`
- `remove(theKey)`

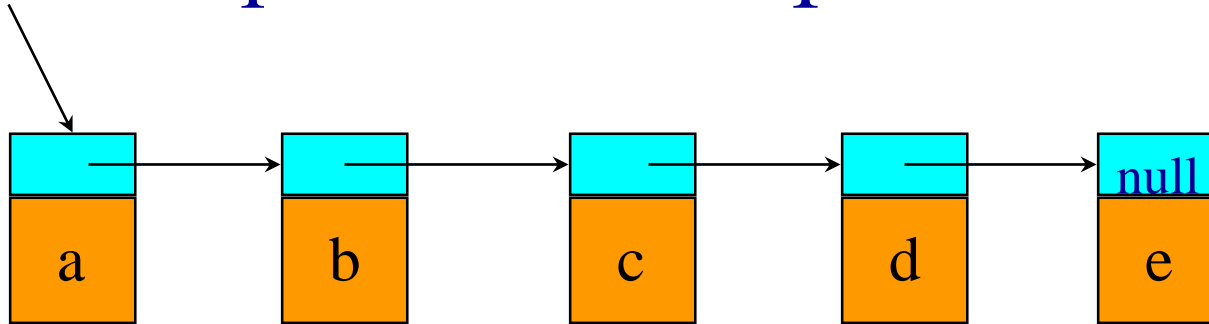
# Эрэмбэлэгдсэн массив

A	B	C	D	E										
---	---	---	---	---	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

- Элементүүд түлхүүрийн өсөх дарааллаар байрлана.
- `get(theKey)`
  - $O(\log \text{size})$
- `put(theKey, theElement)`
  - $O(\log \text{size})$  давхцлыг шалгахад,  $O(\text{size})$  нэмэхэд
- `remove(theKey)`
  - $O(\text{size})$

# Эрэмбэлэгдээгүй гинж

firstNode

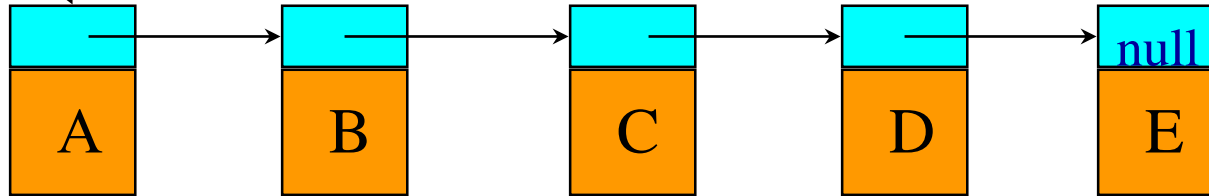


- `get(theKey)`
  - $O(\text{size})$
- `put(theKey, theElement)`
  - $O(\text{size})$  давхцлыг шалгахад,  $O(1)$  зүүн талд нь нэмэхэд
- `remove(theKey)`
  - $O(\text{size})$



# Эрэмбэлэгдсэн гинж

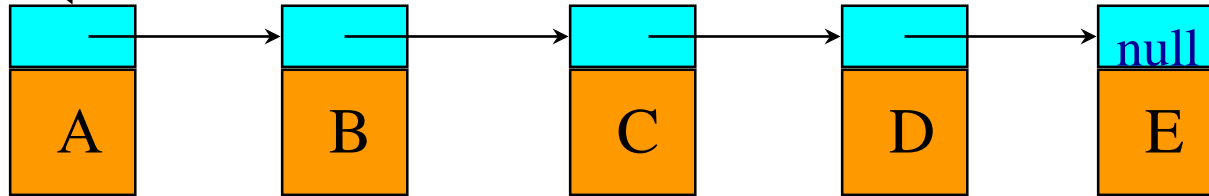
firstNode



- Элементүүд түлхүүрийн өсөх дараалалтай.
- `get(theKey)`
  - $O(\text{size})$
- `put(theKey, theElement)`
  - $O(\text{size})$  давхцыг шалгахад,  $O(1)$  зөв газар нь нэмэхэд

# Эрэмбэлэгдсэн гинж

firstNode



- Элементүүд түлхүүрийн өсөх дараалалтай
- remove(theKey)
  - $O(\text{size})$
-

# Алгасах жагсаалт

- Муу тохиолдолд **get, put, remove** -  **$O(\text{size})$** .
- Дундаж хугацаа –  **$O(\log \text{ size})$**
- **Skip list** – алгасах жагсаалтыг бид алгасна

# Хэш хүснэгт

- Муу тохиолдолд **get, put, remove** -  **$O(\text{size})$** .
- Хүссэн хугацаа  **$O(1)$** .

# Хүслийн Хэш

- 1D массив(хүснэгт) ашиглая  $table[0:b-1]$ .
  - Массивын байршил бүр багц.
  - Ер нь багц толь бичгийн зөвхөн нэг хосыг хадгалах ёстой.
- Ашиглах хэш функц  $f$  түлхүүр үг  $k$  хүснэгтийн индекс хувиргах ёстой  $[0, b-1]$ .
  - $f(k)$  бол түлхүүр  $k$  -ийн багцны үүр
- Толъ бичгийн  $(key, element)$  хос бүр  $table[f[key]]$  гэсэн багцны үүрэнд хадгалагдана

# Хүслийн хэшийн жишээ

- Хосууд: (22,a), (33,c), (3,d), (73,e), (85,f).
- Хэш хүснэгт `table[0:7]`, `b = 8`.
- Хэш функц `key/11`.
- Хосууд хүснэгтэд дараах байдлаар хадгалагдана:

(3,d)		(22,a)	(33,c)			(73,e)	(85,f)
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]

- `get`, `put`, `remove` - ажиллах хугацаа  $O(1)$ .

# Яавал буруу тийш явах вэ?

(3,d)		(22,a)	(33,c)			(73,e)	(85,f)
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]

- (26,g) хаашаа явах вэ?
- Нэг багцны үүртэй түлхүүрүүдийг **СИНОНИМ** гэнэ
  - 22 ба 26 бол ашиглаж байгаа хэш функцийн хувьд синонимууд.
- (26,g) –д харгалзах багцны үүр эзлэгдсэн байна.

# Яавал буруу тийш явах вэ?

(3,d)		(22,a)	(33,c)			(73,e)	(85,f)
-------	--	--------	--------	--	--	--------	--------

- Өөр түлхүүртэй шинэ хосод харгалзах багцны үүр эзлэгдсэнээс **collision-зөрчил** үүснэ.
- Шинэ хосод харгалзах багцны үүрэнд зай байхгүйгээс **overflow-халилт** үүснэ.
- Багцны үүр зөвхөн нэг хосыг хадгалдаг бол зөрчил болон халилт зэрэг үүснэ.
- Халилтыг шийдэх арга хэрэгтэй.



# Хэш хүснэгтийн асуудлууд

- Хэш функцийг сонгох.
- Халилтыг зохицуулах арга.
- Хэш хүснэгтийн хэмжээ (Багцны тоо).

# Хэш функцүүд

- Хоёр хэсэг:
  - Түлхүүр бүхэл биш бол бүхэл болгох.
    - Шийдэх арга нь `hashCode()`.
  - Бүхэл тоог багцны үүрт буулгах.
    - $f(k)$  функц  $[0, b-1]$  мужид бүхэл утгатай, үүнд  $b$  бол хүснэгт дэх багцны тоо.

# Тэмдэгт мөрийг бүхэл тоо руу хувиргах

- Java –ийн тэмдэгт бүр 2 байт урттай.
- `int` бол 4 байт.
- 2 тэмдэгтийн `s` хэлхээсийг давтагдашгүй 4 байт `int` –д хувиргахдаа:  

```
int answer = s.charAt(0);  
answer = (answer << 16) + s.charAt(1);
```
- 2 тэмдэгтээс урт хэлхээст давтагдашгүй `int` дүрслэл байхгүй.

# Тэмдэгт мөрийг бүхэл тоо руу хувиргах

```
public static int integer(String s)
{
    int length = s.length();
    //s-ийн тэмдэгтийн тоо
    int answer = 0;
    if(length % 2 == 1)
    { //урт нь сондгой бол
        answer = s.charAt(length-1);
        length--;
    }
```

# Тэмдэгт мөрийг сөрөг биш бүхэл тоо руу хувиргах

//урт нь тэгш бол

```
For (int i = 0; i<length; i+=2)
```

```
{ //нэг удаа 2 тэмдэгтийг
```

```
    answer+=s.charAt(i);
```

```
    answer+=((int)s.charAt(i+1))<<16;
```

```
}
```

```
return (answer < 0) ? -answer : answer;
```

```
}
```

# Багцны үүрийн буулгалт

(3,d)		(22,a)	(33,c)			(73,e)	(85,f)
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]

- Хамгийн нийтлэг арга бол хуваалт(**divisor**).

**homeBucket =**

**Math.abs(theKey.hashCode()) % divisor;**

- divisor** багцны тоо **b** -тэй тэнцүү
- $0 \leq \text{homeBucket} < \text{divisor} = b$**

# Жигд Хэш Функц

(3,d)		(22,a)	(33,c)			(73,e)	(85,f)
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]

- **keySpace** бол байж болох түлхүүрийн олонлог болог.
- Хэш функц **keySpace** олонлогийн түлхүүрийг багцад тусгахдаа дунджаар ижил тооны түлхүүр нэг багцад тусч байвал функцийг **жигд хэш функц** гэдэг.

# Жигд Хэш Функц

(3,d)		(22,a)	(33,c)			(73,e)	(85,f)
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]

- Өөрөөр хэлбэл, санамсаргүй сонгосон түлхүүр багц  $i$ -д тусах магадлал  $1/b$ ,  $0 \leq i < b$
- Жигд хэш функц түлхүүр санамсаргүй сонгогдох тохиолдолд халилтыг минимум болгодог.



# Хуваалтын хэш

- $\text{keySpace} =$  бүх  $\text{int}$ -үүд
- Ямар ч  $b$ -ийн хувьд дунджаар  $2^{32}/b$  тооны  $\text{int}$ -үүд багц  $i$ -д тусдаг (хуваагддаг)
- Иймд,  $\text{keySpace} =$  бүх  $\text{int}$ -үүд бол хуваалтын нэгэн жигд хэш функц болно
- Амьдралд түлхүүрүүд хамааралтай байдаг
- Тэгэхээр, хуваагч  $b$ -ийн сонголт багцын үүрийн буулгалтанд нөлөөлдөг

# Хуваагчийг сонгох

- Түлхүүрүүд ер нь хамааралтай байдгаас тэгш, сондгой багцны үүрт буулгалт давамгайлах тал байдаг.
- Хуваагч тэгш тоо бол, сондгой бүхэл тоотой багцад, тэгш бүхэл тэгш багцад тусдаг.
  - $20\% 14 = 6, 30\% 14 = 2, 8\% 14 = 8$
  - $15\% 14 = 1, 3\% 14 = 3, 23\% 14 = 9$

# Хуваагчийг сонгох

- Хуваагч сондгой тоо бол, сондгой (тэгш) бүхэл дурын үүрд хуваагдаж болдог.
  - $20\% 15 = 5$ ,  $30\% 15 = 0$ ,  $8\% 15 = 8$
  - $15\% 15 = 0$ ,  $3\% 15 = 3$ ,  $23\% 15 = 8$
- Багцны үүрт нэгэн жигд тараах илүү боломжтой.
- Иймд тэгш хуваагчийг битгий ашигла.

# Хуваагчийг сонгох

- Амьдралд жигд биш тархалт хуваагчийг **3,5,7,...** мэтийн анхны тооны үржвэр байдлаар сонгосноос болдог
- Хэрвээ **p** нь **b**-ийн хувьсагч бол **p** өсөх тутам энэ нөлөөлөл багасдаг
- Зөв сонголтоор **b** анхны тоо байх нь чухал
- Эсвэл, **b**-г сонгохдоо **20**-оос доош тоонд хуваагддаггүй байх явдал

# Java.util.HashMap



- Сондгой тоог хуваагч болгон ашигладаг.
- Ингэснээр олон хосыг толь бичигт оруулах зорилгоор хэш хүснэгтийн хэмжээг өөрчлөх боломж олгодог.
  - Жишээ нь, массивыг 2 дахин ихэсгэхэд,  $b$  (сондгой) урттай 1D массив  $table$  –ийн уртыг  $2b+1$  болгоно(мөн сондгой).



# Халилтыг зохицуулах



- Шинэ хос (**key, element**) -ийн хувьд багцны үүр дүүрэн бол халилт үүсдэг.
- Халилтыг зохицуулахдаа:
  - Хэш хүснэгтээс голдуу дүүрэн бус байдаг багцыг хай.
    - Шугаман тандалт.
    - Квадрат тандалт.
    - Санамсаргүй тандалт.
  - Багц бүрт ижил үүртэй бүх хосуудын жагсаалтыг хадгалах замаар халилтаас зайлсхийж болно.
    - Массив шугаман жагсаалт.
    - Гинж.