



### Хоёртын хайлтын мод



- Толь бичгийн үйлдлүүд:
  - get(key)
  - put(key, value)
  - remove(key)
- Нэмэлт үйлдлүүд:
  - ascend()
  - get(index) (индекстэй хоёртын хайлтын мод)
  - remove(index) (индекстэй хоёртын хайлтын мод)

# Толь бичгийн get(), put() and remove() үйлдлүүдийн хугацаа

Өгөгдлийн бүтэц	Myy	Оновчтой
	тохиолдол	
Хэш хүснэгт	O(n)	O(1)
Хоёртын хайлтын	O(n)	$O(\log n)$
МОД		
Тэнцвэртэй хёртын	O(log n)	O(log n)
хайлтын мод		

n – толь бичгийн элементийн тоо

# Бусад ascend(), get(index), remove(index) үйлдлүүдийн хугацаа

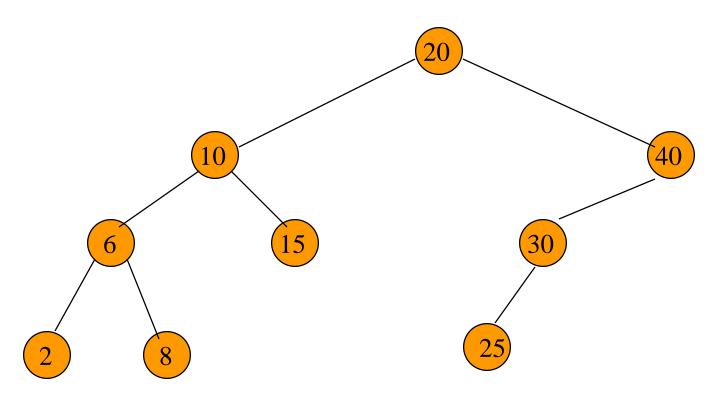
Өгөгдлийн бүтэц	ascend	get and remove
Хэш хүснэгт	$O(D + n \log n)$	$O(D + n \log n)$
Индекстэй BST	O(n)	O(n)
Индекстэй тэнцвэржсэн BST	O(n)	O(log n)

D – багцын тоо

# Хоёртын хайлтын модны тодорхойлолт

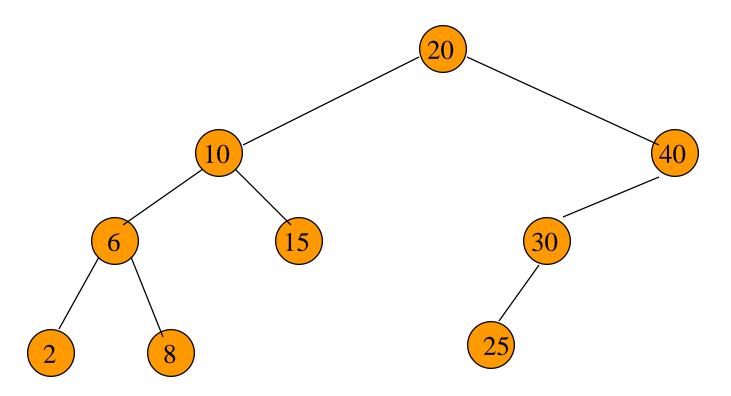
- Хоёртын мод.
- Зангилаа бүр (key, value) хостой.
- Аливаа x зангилааны хувьд, түүний зүүн дэд модны түлхүүрүүд x –ийнхээс бага байна.
- Аливаа x зангилааны хувьд, түүний баруун дэд модны түлхүүрүүд x –ийнхээс их байна.

#### Хоёртын хайлтын модны жишээ



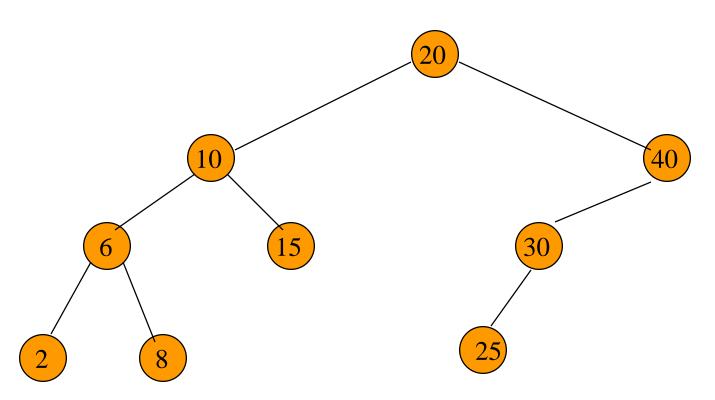
Зөвхөн түлхүүрүүдийг харууллаа.

#### ascend() үйлдэл

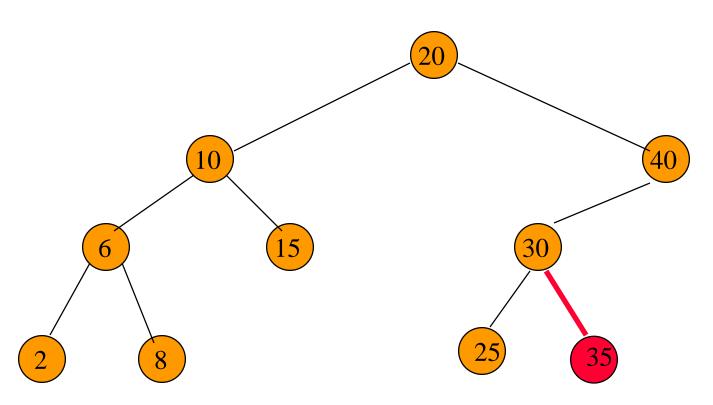


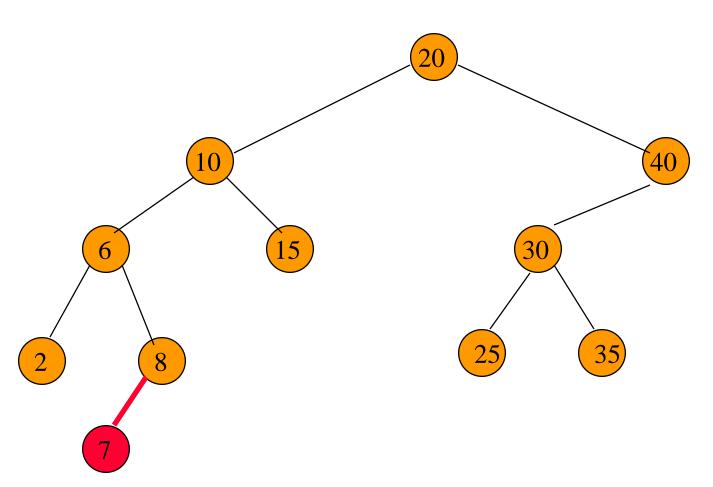
inorder аялалыг хийнэ. O(n) хугацаа.

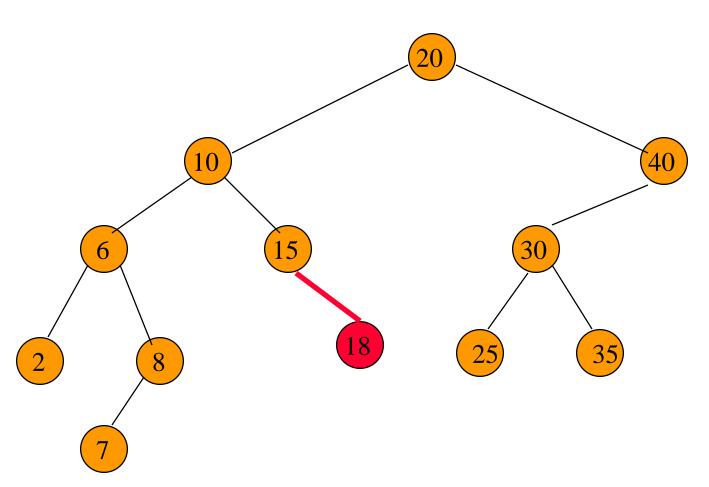
### get() үйлдэл

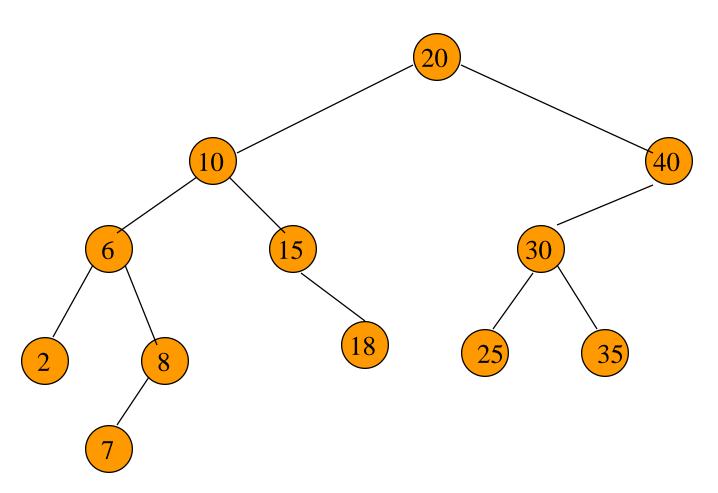


Хугацаа  $O(\theta H J \theta p) = O(n)$ , үүнд n - 3 зангилаа/элементийн тоо.







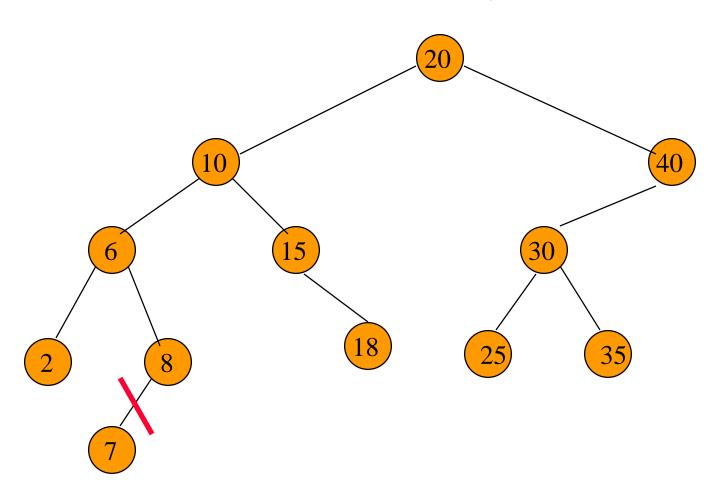


#### remove() үйлдэл

#### Гурван тохиолдол:

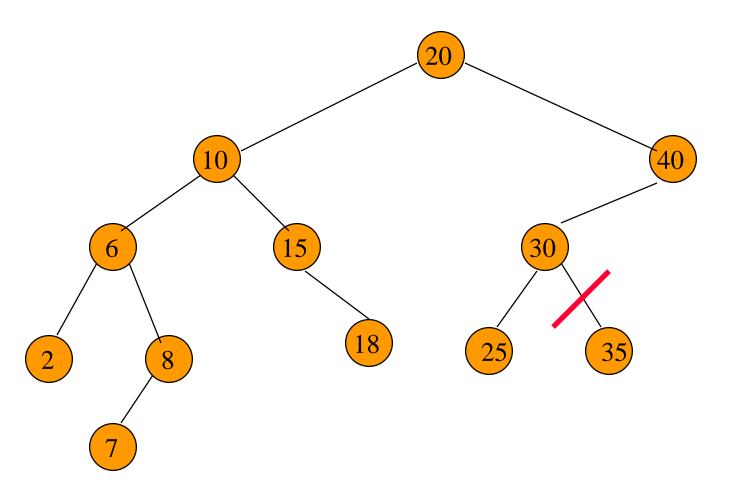
- Элемент навч.
- Элемент 1 зэрэглэлтэй зангилаа.
- Элемент 2 зэрэглэлтэй зангилаа.

#### Навчийг устгах

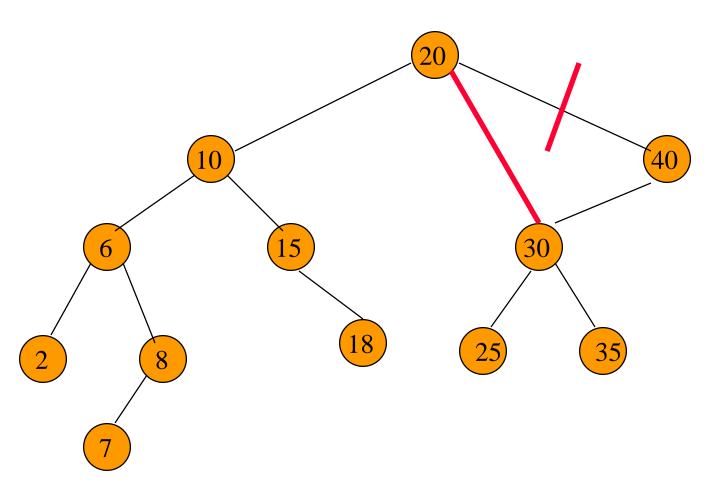


element.key = 7 навчийг устгах

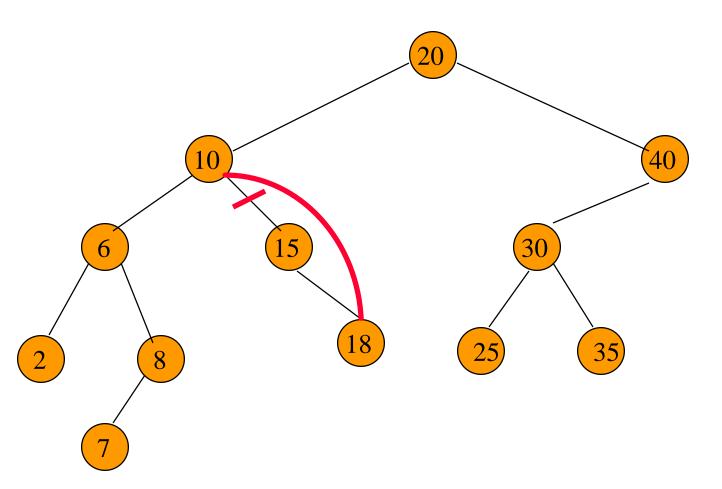
#### Навчийг устгах



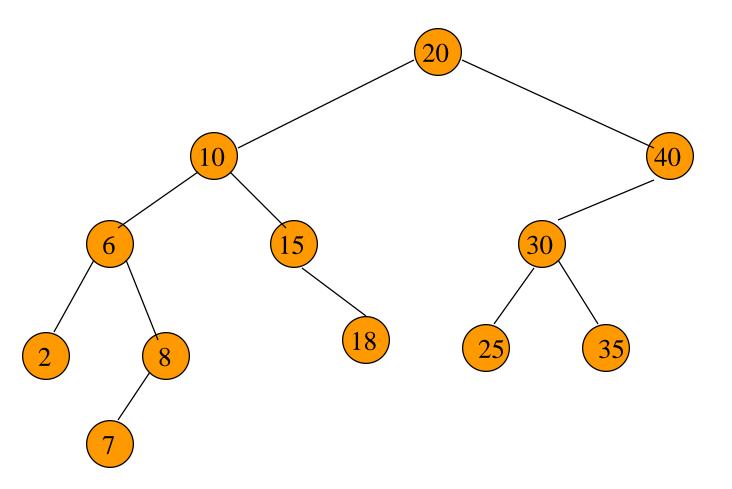
element.key = 35 вавчийг устгах



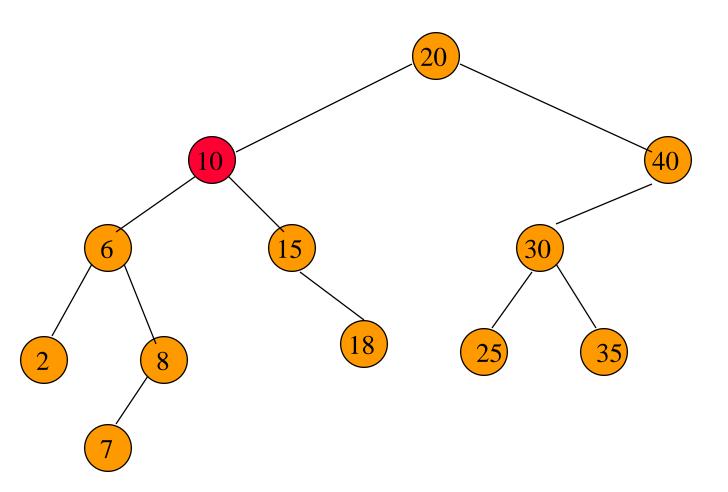
Зэрэглэл 1 – тэй node.key = 40 зангилааг устгах



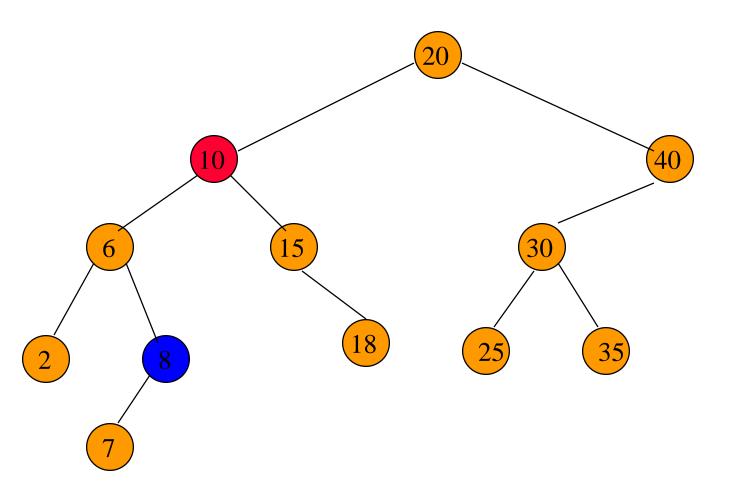
Зэрэглэл 1 – тэй node.key = 15 зангилааг устгах



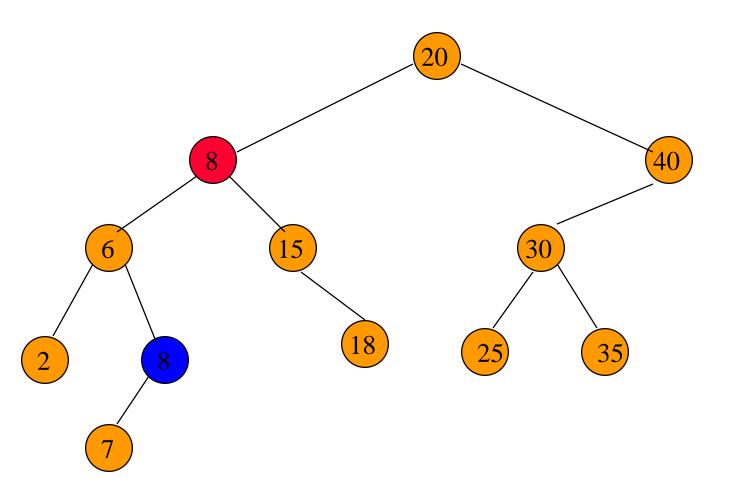
Зэрэглэл 2 – тэй node.key = 10 зангилааг устгах



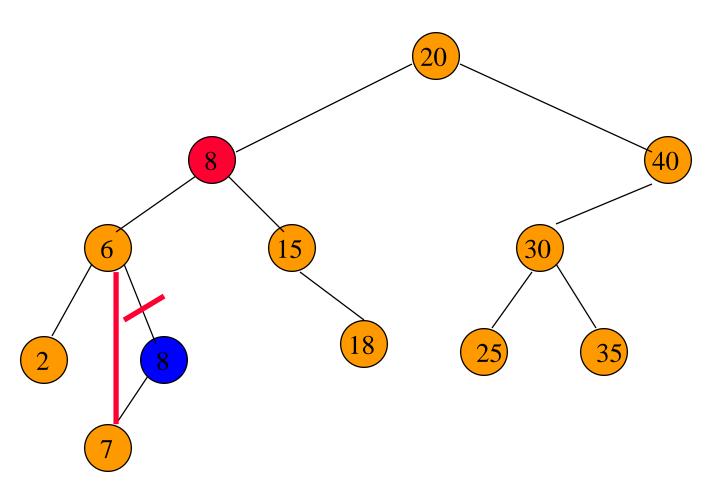
Зүүн дэд модны том түлхүүртэйгээр солих (эсхүл баруун дэд модны бага түлхүүртэйгээр).



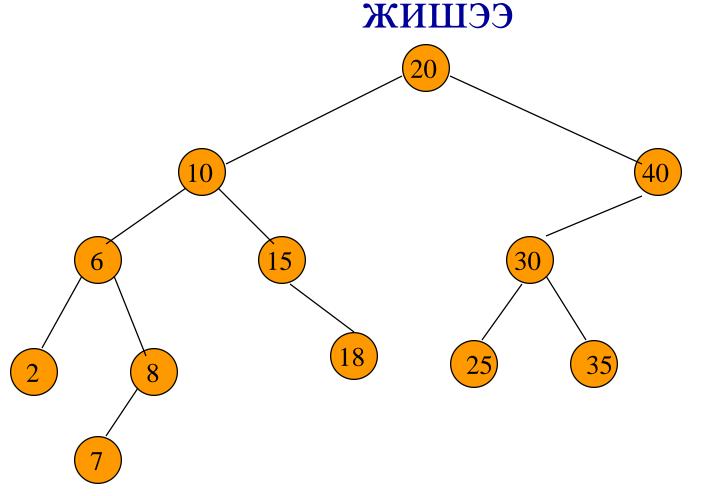
Зүүн дэд модны том түлхүүртэйгээр солих (эсхүл баруун дэд модны бага түлхүүртэйгээр<sup>3</sup>).



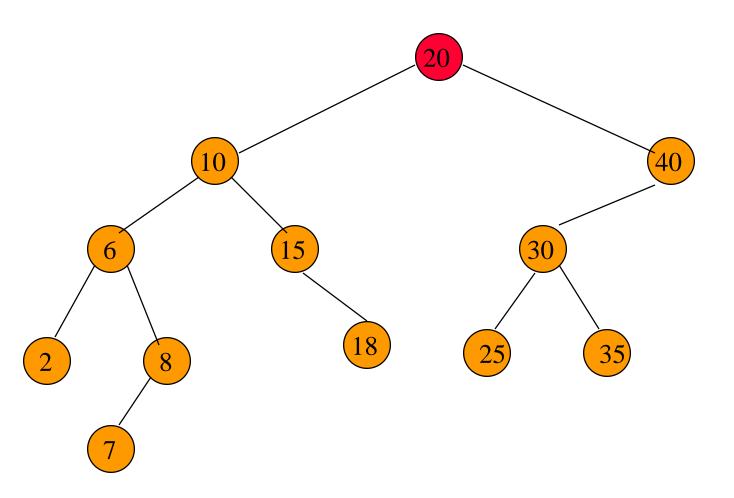
Зүүн дэд модны том түлхүүртэйгээр солих (эсхүл баруун дэд модны бага түлхүүртэйгээр<sup>3</sup>).

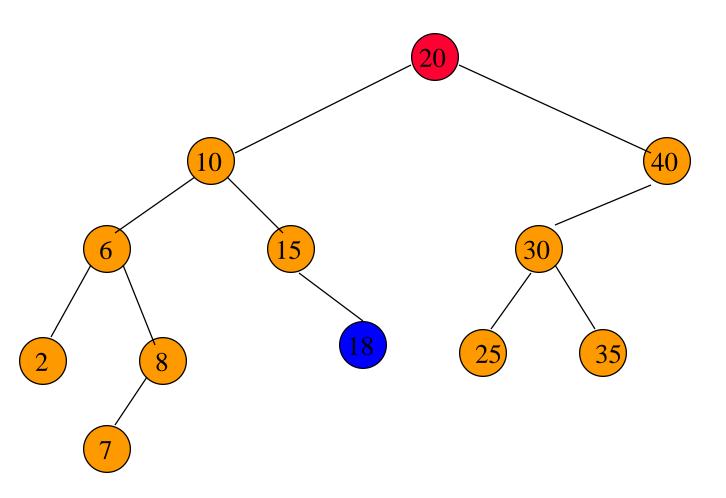


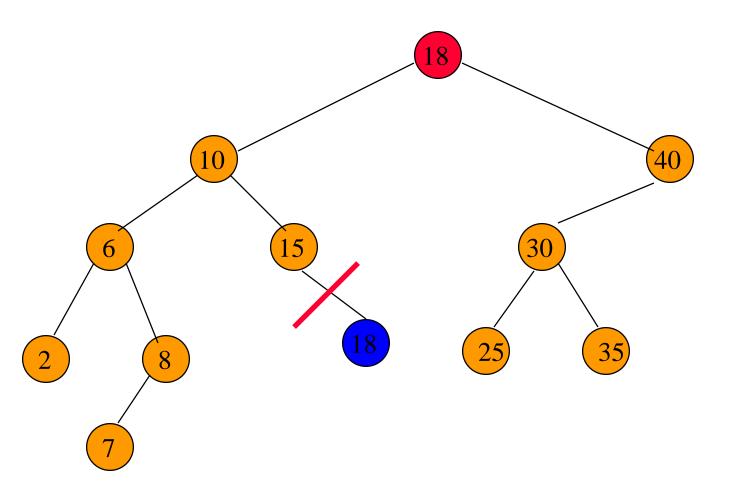
Том түлхүүр навч эсхүл зэрэглэл 1-тэй зангилаанд байх ёстой.

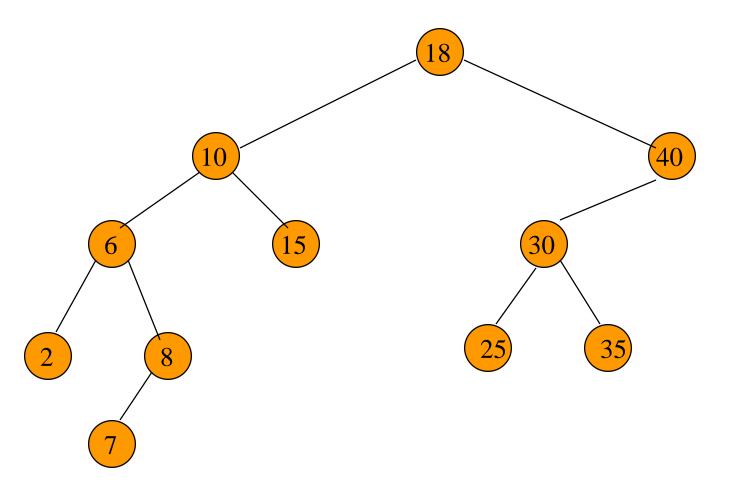


Зэрэглэл 2 – тэй node.key = 20 зангилааг устгах





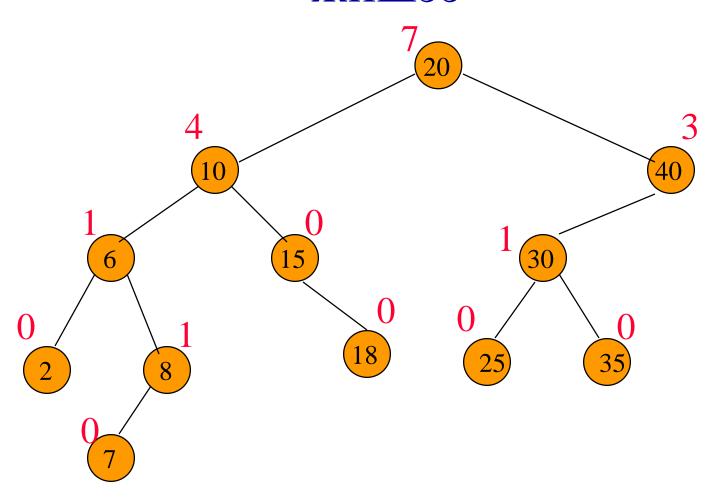




#### Индекстэй хоёртын хайлтын мод

- Хоёртын хайлтын мод.
- Зангилаа бүхэн нэмэлт талбартай.
  - leftSize = зүүн дэд модны зангилааны тоо

# Индекстэй хоёртын хайлтын модны жишээ



leftSize –ийн утга улаанаар

#### leftSize ба эрэмбэ

Эрэмбэ(Rank) нь элементийн inorder дарааллын байршил болно(inorder = түлхүүрийн өсөх дараалал).

[2,6,7,8,10,15,18,20,25,30,35,40]

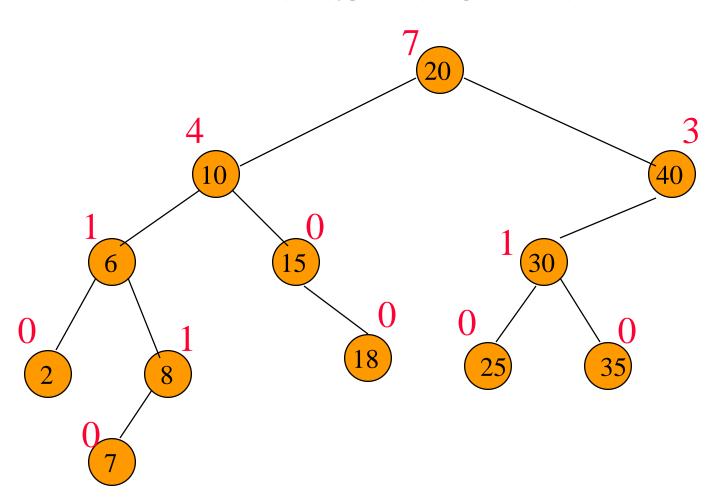
rank(2) = 0

rank(15) = 5

rank(20) = 7

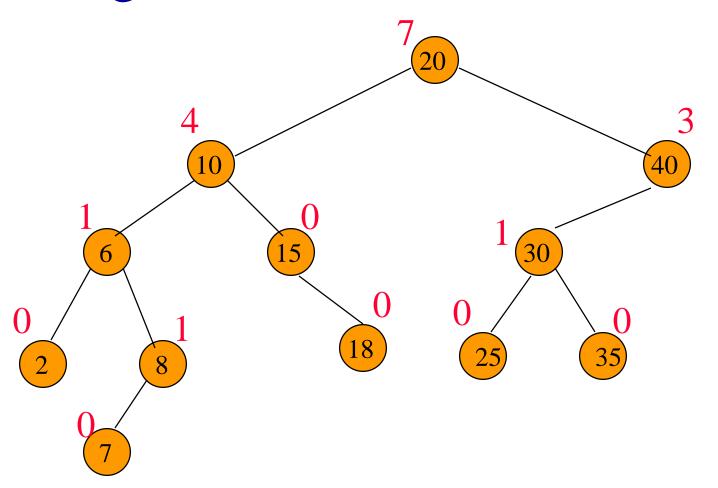
leftSize(x) = rank(x) - x —ээс үндэстэй зүүн дэд модны элементүүдийн хувьд

#### leftSize ба Rank



Эрэмбэлэгдсэн жагсаалт = [2,6,7,8,10,15,18,20,25,30,35,40]

#### get(index) ба remove(index)



Эрэбэлэгдсэн жагсаалт = [2,6,7,8,10,15,18,20,25,30,35,40]

#### get(index) ба remove(index)

- хэрвээ index = x.leftSize бол харгалзах элемент нь x.element
- хэрвээ index < x.leftSize бол харгалзах элемент нь x —ийн зүүн дэд модны index дэх элемент
- хэрвээ index > x.leftSize бол харгалзах элемент нь x —ийн баруун дэд модны (index x.leftSize-1) дахь элемент

#### Хэрэглээ

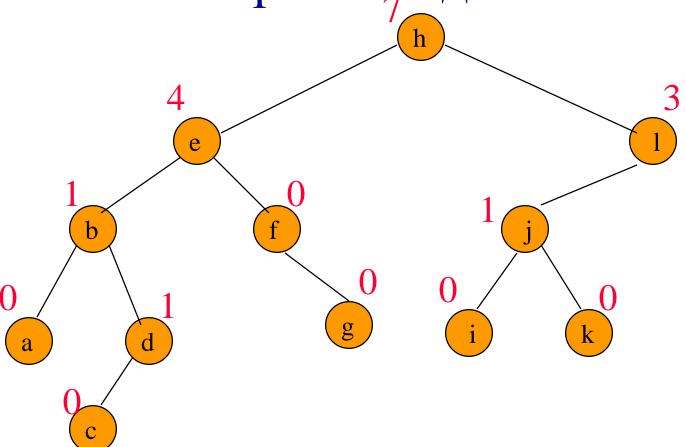
#### (Тэнцвэржүүлсэн модны хугацаа)

Ачааг Сайн дүүргэлтээр ачихад O(n log n) хугацаа орно.

Шугаман жагсаалтаар дүрслэхэд get(index), add(index, element), ба remove(index) үйлдлүүд O(log(жагсаалтын хэмжээ)) хугацаанд хийгдэнэ (индекстэй хоёртын хайлтын биш мод ашиглахад).

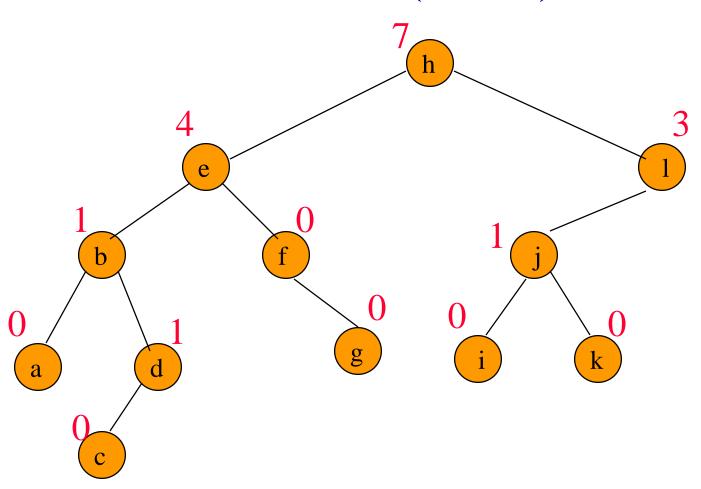
Эдгээрийн алинд ч хэш хүснэгт ашиглаж болохгүй.

# Шугаман жагсаалтыг Индекстэй хоёртын мод болговол

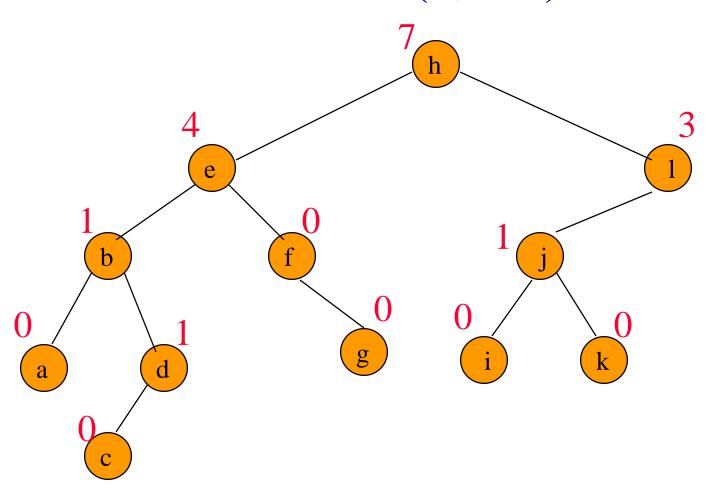


жагсаалт = [a,b,c,d,e,f,g,h,i,j,k,l]

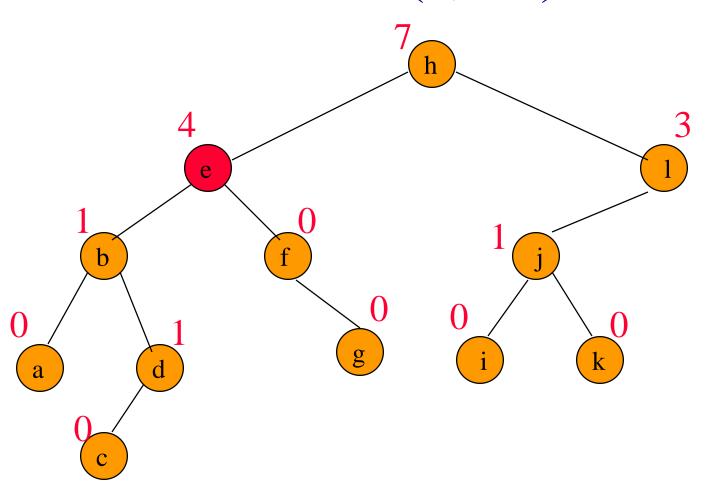
#### add(5,'m')



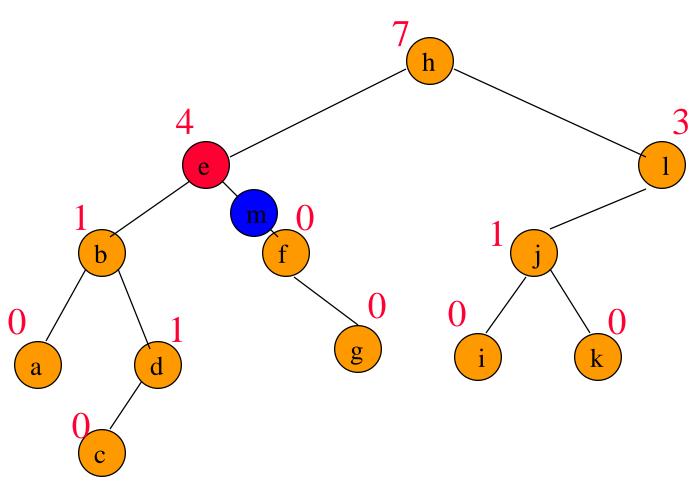
жагсаалт = [a,b,c,d,e,f,g,h,i,j,k,l]



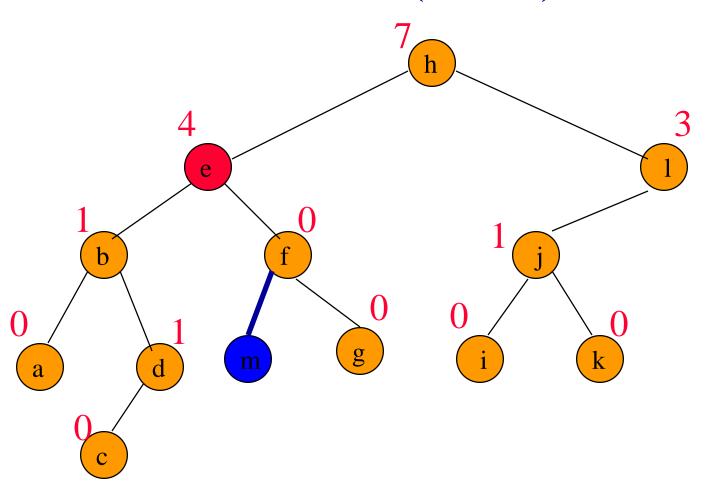
жагсаалт = [a,b,c,d,e,m,f,g,h,i,j,k,l] элемент 4(e) – $\Gamma$  олох



жагсаалт = [a,b,c,d,e,m,f,g,h,i,j,k,l] элемент 4(e) – $\Gamma$  олох



m -г e -ийн баруун хүүгээр оруулах; e –ийн хуучин баруун дэд мод m –ийн баруун дэд мод болно



m –ийг e –ийн баруун дэд модны хамгийн зүүн элементээр нэмнэ

- Өөр боломжууд бий.
- Үндсээс шинэ зангилаа хүртэлх замын leftSize утгуудыг шинэчлэнэ.
- Хугацаа О(өндөр).



# Тэнцвэртэй хоёртын хайлтын мод



- Өндөр O(log n), үүнд n –модны элементийн тоо
- AVL (Adelson-Velsky and Landis) мод
- Улаан-хар мод
- get, put, ба remove үйлдлүүд O(log n) хугацаанд хийгдэнэ

#### Тэнцвэртэй хоёртын хайлтын мод

- Индекстэй AVL мод
- Индекстэй улаан-хар мод
- Индекстэй үйлдлүүд

  O(log n) хугацаанд хийгдэнэ

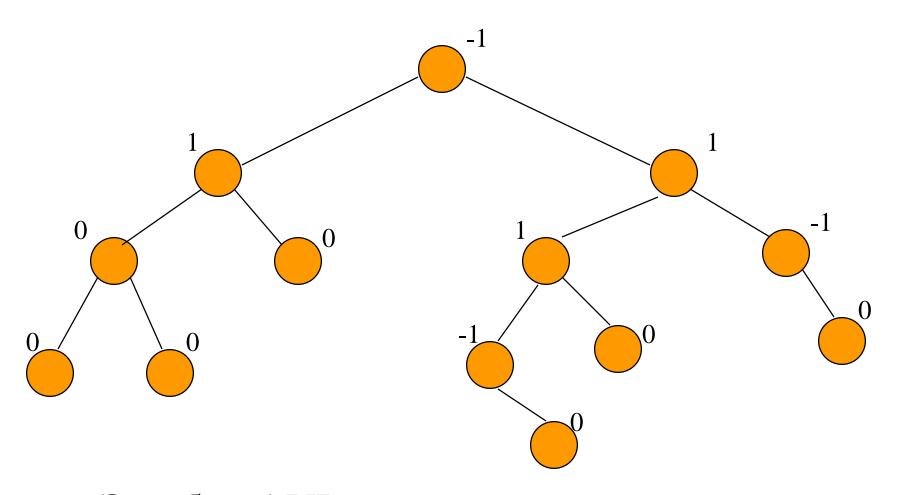
# Тэнцвэртэй хайлтын мод

- Жингээр тэнцвэржсэн хоёртын хайлтын мод
- 2-3 ба 2-3-4 мод
- AA мод
- В-мод
- BBST
- Γ.M.

### AVL мод

- Хоёртын мод
- Аливаа зангилаа x -ийн хувьд тэнцвэржилтын коэффициентийг олно
  - х –ийн тэнцвэржилтийн коэф = х –ийн зүүн дэд модны өндөр - х –ийн аруун дэд модны өндөр
- коэффициент -1, 0, эсхүл 1 байна

# Тэнцвэржилтийн коэффициент



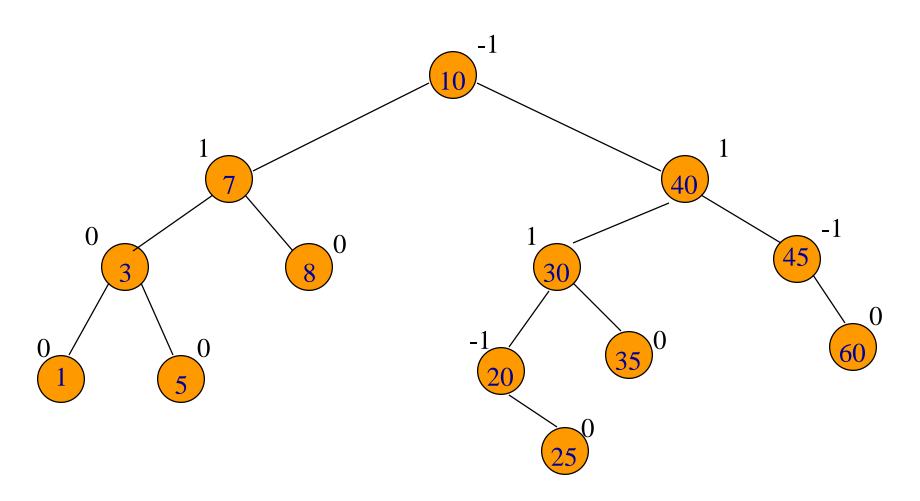
Энэ бол AVL мод.

# Өндөр

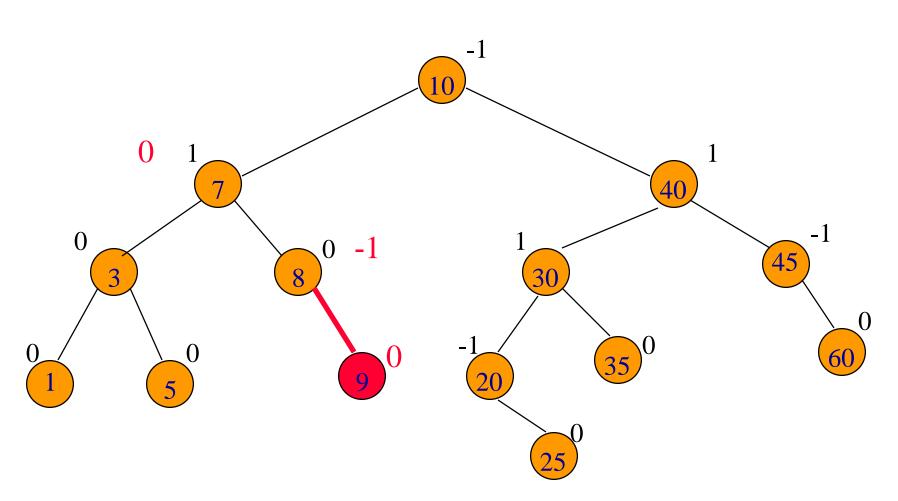
N зангилаатай AVL модны өндөр хамгийн ихдээ  $1.44 \log_2 (n+2)$ .

Аливаа n зангилаатай хоёртын модны өндөр дор хаяж  $\log_2(n+1)$ .

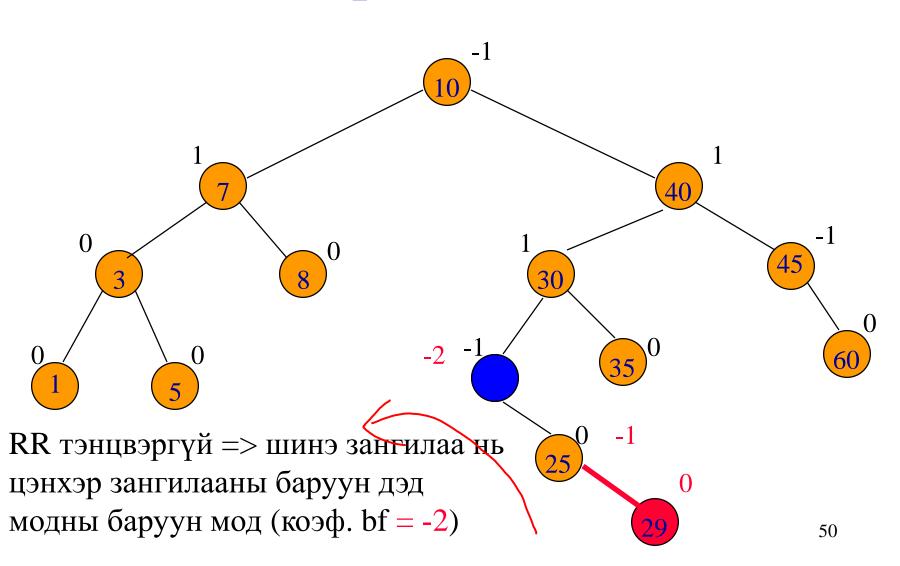
# AVL хайлтын мод



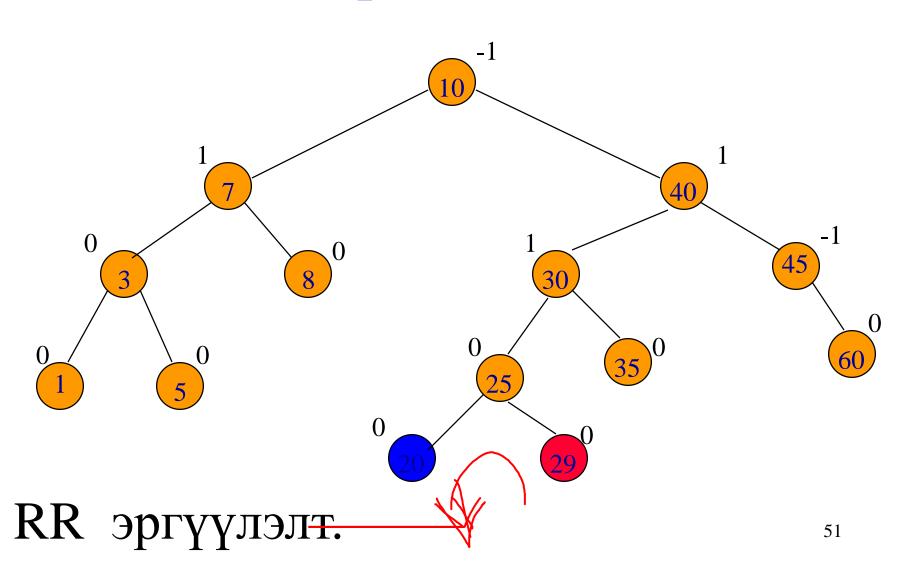
# put(9)



# put(29)



# put(29)



# AVL эргүүлэлт

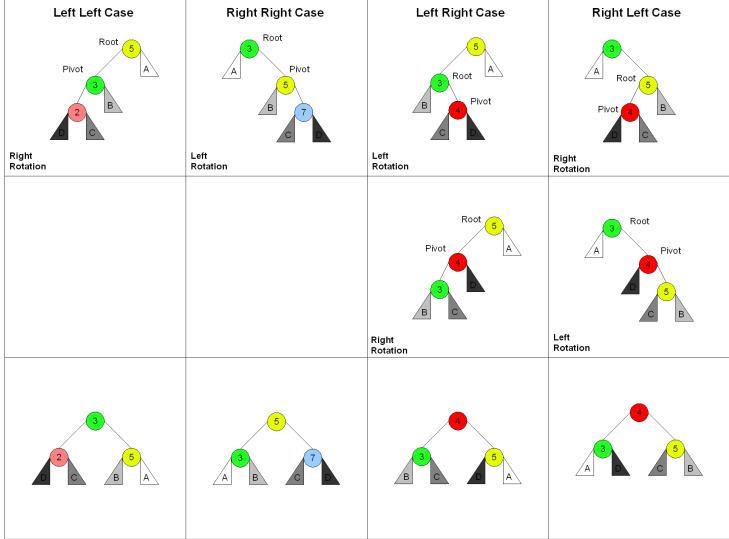
- RR
- LL
- RL
- LR

http://webpages.ull.es/users/jriera/Docencia/AVL/AVL%20tree%20applet.htm http://www.cs.queensu.ca/home/jstewart/applets/bst/bst-rotation.html

### Эргүүлэлт

There are 4 cases in all, choosing which one is made by seeing the direction of the first 2 nodes from the unbalanced node to the newly inserted node and matching them to the top most row.

Root is the initial parent before a rotation and **Pivot** is the child to take the root's place.

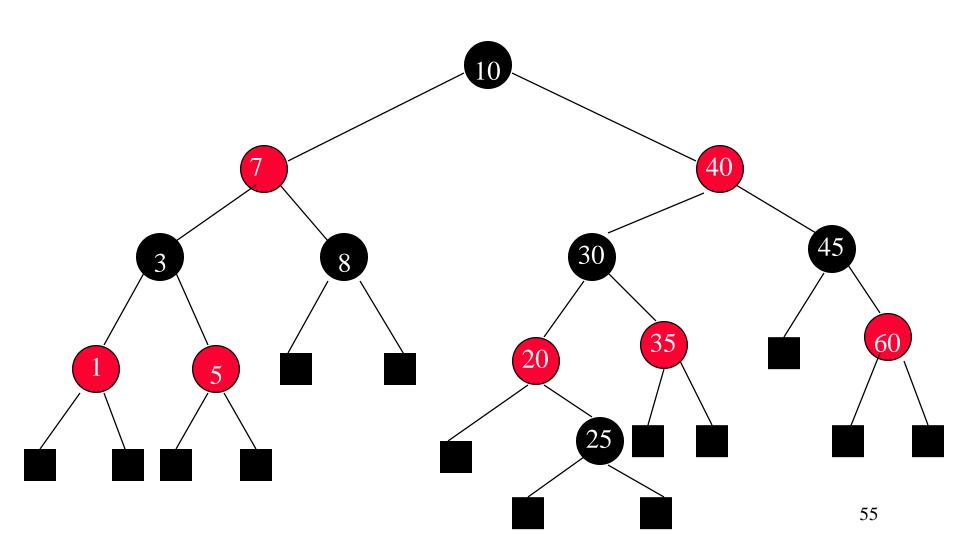


# Улаан хар мод

#### Будагтай загилааны тодорхойлолт

- Хоёртын хайлтын мод.
- Зангилаа бүрийг улаан, хар өнгөөр будна.
- Үндэс болон бүх гадны зангилаа хар өнгөтэй.
- Дараалсан хоёр улаан зангилаа орсон үндсээс гадны зангилаа хүрсэн зам байхгүй.
- Үндсээс гадны гадны зангилаа хүрсэн бүх замууд ижил тооны хар зангилаатай

# Улаан хар модны жишээ

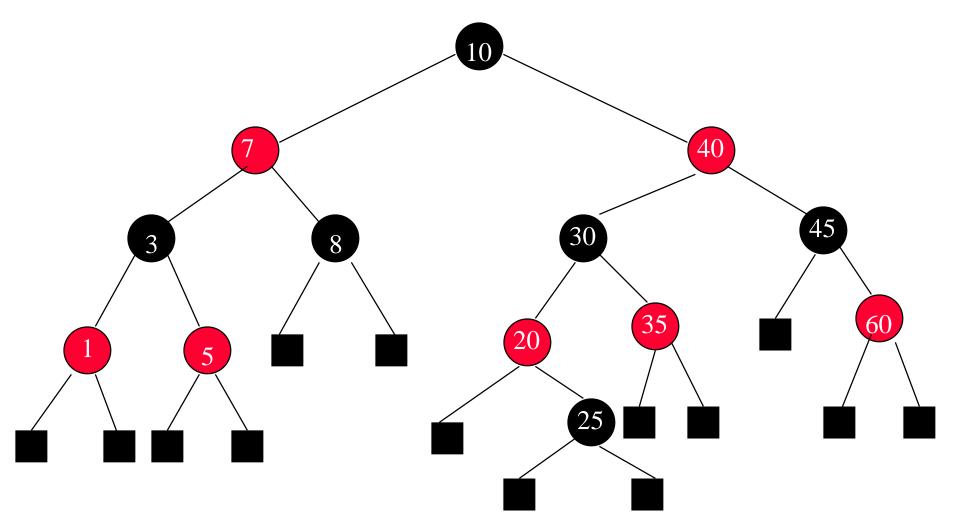


# Улаан хар мод

#### Будагтай ирмэгийн тодорхойлолт

- Хоёртын хайлтын мод.
- Хүүгийн заагчийг улаан эсхүл хараар будна.
- Гадны зангилааг заагчийг хараар будна.
- Хоёр дараалсан улаан заагчтай үндсээс гадны зангилаа хүрсэн зам байхгүй.
- Үндсээс гадны зангилаа хүрсэн зам бүр ижил тооны хар заагчтай байна.

# Улаан хар модны жишээ



# Улаан хар мод

- $\mathbf{n}$  (дотоод) зангилаатай улаан хар модны өндөр  $\log_2(\mathbf{n}+1)$  ба  $2\log_2(\mathbf{n}+1)$  -ийн хооронд байна
- java.util.TreeMap => улаан хар мод