## МОНГОЛ УЛСЫН ИХ СУРГУУЛЬ МЭДЭЭЛЛИЙН ТЕХНОЛОГИ, ЭЛЕКТРОНИКИЙН СУРГУУЛЬ МЭДЭЭЛЭЛ, КОМПЬЮТЕРЫН УХААНЫ ТЭНХИМ

Чулуунбаатарын Мөнхбаяр

# Санах ойд байрших түлхүүр-утга өгөгдлийн сангийн систем хэрэгжүүлэх

(Implementation of in-memory key-value database system)

Компьютерын ухаан (D061301) Бакалаврын судалгааны ажил

Улаанбаатар

2025 оны 05 сар

## МОНГОЛ УЛСЫН ИХ СУРГУУЛЬ МЭДЭЭЛЛИЙН ТЕХНОЛОГИ, ЭЛЕКТРОНИКИЙН СУРГУУЛЬ МЭДЭЭЛЭЛ, КОМПЬЮТЕРЫН УХААНЫ ТЭНХИМ

# Санах ойд байрших түлхүүр-утга өгөгдлийн сангийн систем хэрэгжүүлэх

(Implementation of in-memory key-value database system)

Компьютерын ухаан (D061301) Бакалаврын судалгааны ажил

Удирдагч:	 Г.Гантулга
Гүйцэтгэсэн:	 Ч.Мөнхбаяр (21B1NUM2203)

Улаанбаатар

2025 оны 05 сар

## Зохиогчийн баталгаа

Миний бие Чулуунбаатарын Мөнхбаяр "Санах ойд байрших түлхүүр-утга өгөгдлийн сангийн систем хэрэгжүүлэх" сэдэвтэй судалгааны ажлыг гүйцэтгэсэн болохыг зарлаж дараах зүйлсийг баталж байна:

- Ажил нь бүхэлдээ эсвэл ихэнхдээ Монгол Улсын Их Сургуулийн зэрэг горилохоор дэвшүүлсэн болно.
- Энэ ажлын аль нэг хэсгийг эсвэл бүхлээр нь ямар нэг их, дээд сургуулийн зэрэг горилохоор оруулж байгаагүй.
- Бусдын хийсэн ажлаас хуулбарлаагүй, ашигласан бол ишлэл, зүүлт хийсэн.
- Ажлыг би өөрөө (хамтарч) хийсэн ба миний хийсэн ажил, үзүүлсэн дэмжлэгийг дипломын ажилд тодорхой тусгасан.
- Ажилд тусалсан бүх эх сурвалжид талархаж байна.

Гарын үсэг:	
Огноо:	

## ГАРЧИГ

УДИР	ТГАЈ	I	1
1.	СУД	[АЛГАА	2
	1.1	Сэдвийн судалгаа	2
	1.2	Ижил төстэй системийн судалгаа	15
	1.3	Ашиглагдах технологийн судалгаа	20
	1.4	Бүлгийн хураангуй	29
2.	ШИ	НЖИЛГЭЭ, ЗОХИОМЖ	30
	2.1	Системийн архитектур	30
	2.2	Үйл ажиллагааны дараалал	30
	2.3	Функциональ шаардлага	31
	2.4	Функциональ бус шаардлага	32
3.	ХЭР	ЭГЖҮҮЖЭГЖҮҮЖЭГ	33
	3.1	Сервер.	33
	3.2	Клиент	48
	3.3	Үр дүн	52
ДҮГН	ТПЄ		53
НОМ	ЗҮЙ		53
XABO	ЭΑ П	Г	54

## ЗУРГИЙН ЖАГСААЛТ

1.1	HDD соронзон диск	2
1.2	SSD соронзон диск	3
1.3	Түлхүүр-утга өгөгдлийн сангийн жишээ	9
1.4	Системийн жишээ	11
1.5	Кейш бүхий системийн жишээ	11
1.6	Redis өгөгдлийн бүтэц	16
1.7	Memcached ашигласан болон ашиглаагүй үеийн харьцуулалт	19
1.8	TCP socket	21
1.9	Клиент болон сервер загвар	21
1.10	Thread pool загвар	22
1.11	Хэш функц жишээ	25
1.12	Улаан-хар мод жишээ	27
2.1	Системийн архитектур	30
2.2	Үйл ажиллагааны дараалал	31
3.1	Сервер	48
3.2	Клиент	52

## ХҮСНЭГТИЙН ЖАГСААЛТ

1.1	NoSQL өгөгдлийн сангийн ангилал	8
1.2	Санах ойд суурилсан өгөгдлийн сангуудын жишээ	12
1.3	Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан хугацаа /миллисекунд (мс)/	13
1.4	Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан санах ойн хэмжээ	
	/мегабайт (мб)/	13
1.5	Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан хугацаа /миллисекунд (мс)/	13
1.6	Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан санах ойн хэмжээ	
	/мегабайт (мб)/	14
1.7	түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан хугацаа /миллисекунд (мс)/	14
1.8	Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан санах ойн хэмжээ	
	/мегабайт (мб)/	14
1.9	Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан хугацаа /миллисекунд (мс)/	15
1.10	Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан санах ойн хэмжээ	
	/мегабайт (мб)/	15
1.11	Redis болон Memcached	19
1.12	List болон Sets	26
3.1	Хугацааны харьцуулалт	52

# Кодын жагсаалт

1.1	Thread pool класс	22
1.2	ThreadPool класс таск гүйцэтгэх функц	23
1.3	Thread pool ашигласан кодын жишээ	24
3.1	Серверийн хэрэгжүүлэлт	35
3.2	Клиентийн хэрэгжүүлэлт	49

## **УДИРТГАЛ**

## Дипломын ажлын зорилго

Санах ой дээр суурилсан түлхүүр-утга өгөгдлийн сангийн серверийг хэрэгжүүлж, олон хэрэглэгчийн хүсэлтийг зэрэг боловсруулж чаддаг, өндөр бүтээмжтэй системийг бүтээх.

#### Зорилт

Уг ажлын хүрээнд дараах зорилтуудыг тавьж ажилласан болно.

- Санах ойд суурилсан өгөгдлийн санг уламжлалт диск дээр суурилсан өгөгдлийн сантай харьцуулсан судалгаа хийх;
- Түлхүүр-утга өгөгдлийн сангийн талаар судалгаа хийх;
- Ашиглагдах арга технологийн судалгаа хийх;
- Үр бүтээмжтэй өгөгдлийн бүтцийг ашиглан өгөгдлийн сангийн сервер болон клиент программын хэрэгжүүлэлт хийх.

#### Сэдэв сонгосон үндэслэл

Өнөө үеийн мэдээллийн технологийн хөгжилд өгөгдөл боловсруулах хурд, найдвартай байдал, санах ойн үр ашигтай хэрэглээ нь амин чухал хүчин зүйлсийн нэг болж байгаа бөгөөд шуурхай санах ой дээр суурилсан түлхүүр-утга өгөгдлийн сан нь өндөр хурд, бага сааталтай өгөгдөл хадгалах, боловсруулах олон боломжийг бүтээж байна. Энэхүү сэдэв нь онолын мэдлэгийг практикт ашиглах, орчин үеийн олон талт судалгааг судлах, өндөр хурдтай өгөгдлийн сан хөгжүүлэх туршлага хуримтлуулах зэрэг олон давуу талтай тул сонгосон өөрийн дипломын ажлын сэдвээр сонгосон болно.

## Ажлын шинэлэг байдал

Энэхүү судалгааны ажил нь зөвхөн санах ойд суурилсан өгөгдлийн сангаар зогсохгүй түлхүүр-утга өгөгдлийг хэрхэн хурдан, үр ашигтайгаар зохион байгуулах, олон хэрэглэгчийн хүсэлтийг нэгэн зэрэг шийдвэрлэх зэргийг тус бүр нарийвчлан хөгжүүлснээрээ бусад ижил төстэй бакалаврын судалгааны ажлаас онцлогтой юм.

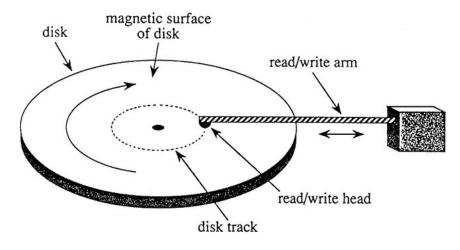
## 1. СУДАЛГАА

Энэ бүлэгт санах ойд суурилсан өгөгдлийн сан болон уламжлалт өгөгдлийн сангийн үзүүлэлтүүд, өргөтгөх чадвар, өгөгдлийг хэрхэн тэсвэртэй хадгалах,ашиглагдах өгөгдлийн бүтэц болон технологиудыг харьцуулах болно. Мөн түүнчлэн Redis технологийн талаар тайлбарлан бусад санах ойд суурилсан өгөгдлийн сангуудын сул болон давуу талуудын талаар судална.

## 1.1 Сэдвийн судалгаа

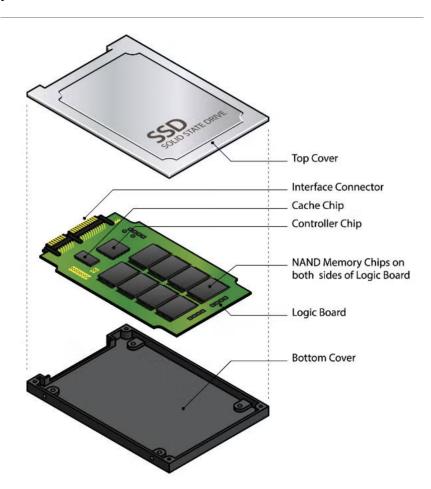
## 1.1.1 Диск (HDDs болон SSDs)

Solid state drives (SSD) болон hard disk drives (HDD) нь дата хадгалах төхөөрөмжүүд юм. HDD үндсэн хэсэг нь platters (диск) хэлбэртэй (Зураг 1.1) ба дата-г цахилгаан цэнэгийн тусламжтайгаар уг диск дээр хадгалдаг. Энэхүү цахилгаан цэнэг нь үйлдэгч гар буюу унших/бичих толгой хэсгээс ирэх ба CPU (Central Processing Unit) зааварчилгааны дагуу ажилладаг. Дискийн тойрог бүр секторт хуваагдах ба сектор бүр жижиг бүрдэл хэсгүүд болох битүүдээс бүрдэнэ. Уг битүүд үйлдэгч гарын үзүүр хэсэгт байх соронзон толгойгоос цахилгаан цэнэгийг хүлээн авч дата-г бичдэг байна.[2] Хүлээн авсан цэнэгүүд бинар луу хөрвөхөд 0-1 секунд зарцуулагддаг.



Зураг 1.1: HDD соронзон диск

SSD нь цахилгаан хэлхээний тусламжтайгаар дата-г блок хэсгүүд дээр хадгалдаг.[3] Зарим SSD дискийн цахилгаан хэлхээ нь тогтворгүй NAND транзисторуудаас бүрдэх NAND ("Not AND" logic gate) флаш санах ой байна. Тогтворгүй NAND транзисторууд нь өгөгдлийг хагас дамжуулагчийн цэнэг болгон цахиур санах ойн чипүүд дээр хадгалдаг. Удирдлага (Controller) хэсгүүд нь бүх флаш санах ойн эсүүдийг удирдах, дата-г хэрхэн тархааж хадгалах зэргийг зохицуулдаг.



Зураг 1.2: SSD соронзон диск

## 1.1.2 HDD болон SSD диск харьцуулалт

#### • Багтаамж

SSD болон HDD дискийн хамгийн том ялгаа нь SSD диск нь соронзон диск бус

флаш санах ой ашигладагт оршино. Дунджаар нэг хэрэглэгч хамгийн ихдээ 8 терабайт(ТБ) хэмжээ бүхий SSD ашиглах боломжтой. 2025 онд ExaDrive 3.5 инч бүхий 32ТБ SSD танилцуулсан ба HDD дискийн хувьд хамгийн ихдээ 20ТБ файл хадгалах боломжтой. Ихэнх зөөврийн болон хувийн компьютерүүд 250 гегабайт(ГБ) хэмжээтэй HDD дисктэй байдаг.

## • Үзүүлэлт

SSD дискийн үзүүлэлт HDD дискээс хэд дахин өндөр байх ба HDD диск 500 мегабайт/секунд (МБ/С) хурдтай бол ихэнх SSD диск 7000 МБ/С хурдтай.

#### • Насжилт

Насжилтын хувьд HDD нь илүү урт байдаг бол SDD нь бүтэн жилийн турш тэжээлгүй болсны дараа өгөгдөл алдагдах магадлалтай.

## 1.1.3 Шуурхай санах ой

Random-access memory (RAM) буюу шуурхай санах ой нь орчин үеийн компьютерын архитектурын үндсэн бүрэлдэхүүн хэсэг бөгөөд өгөгдөл, программыг идэвхтэй боловсруулахад түр хугацаагаар хадгалах үндсэн ажлын санах ой болж өгдөг.[5] Уламжлалт дискийн санах ойн системээс (HDD болон SSD) ялгаатай нь RAM нь зөвхөн тэжээлд залгагдсан үед л өгөгдлийг хадгалдаг, тогтворгүй санах ойн хэлбэр бөгөөд илүү хурдан нэвтрэх хугацаа, санах ойн дурын байршилд жигд хоцрогдолтойгоор өгөгдлийг унших, бичих боломжийг олгодог. Уламжлалт дискийн хадгалалт нь механик бүрэлдэхүүн хэсгүүд болон цуваа хэлбэрийн механизм дээр тулгуурладаг тул миллисекундын хэмжээний хоцрогдол үүсгэдэг. Харин RAM нь наносекундэд хэмжигдэх агшин зуурын хандалтын хугацааг идэвхжүүлдэг хатуу төлөвт электрон хэлхээг ашигладаг. Энэхүү хурдны давуу тал нь RAM-ийг Redis гэх мэт санах ойн түлхүүр-утгыг хадгалалт зэрэг өгөгдөлд байнга хандах, өөрчлөх шаардлагатай программуудад илүү тохиромжтой болгож өгсөн. RAM нь хоёртын мэдээллийг хадгалах чадвартай, сая сая санах ойн эсүүдээс бүрдсэн электрон хэлхээний

нарийн системээр дамжуулан өгөгдлийг хадгалдаг. Эдгээр нүднүүд нь өвөрмөц хаяг бүхий матрицтай төстэй бүтэцтэй болж, завсрын өгөгдлийг дамжих шаардлагагүйгээр санах ойн дурын байршилд шууд нэвтрэх боломжийг олгодог.

#### 1.1.4 TCP/IP

TCP/IP (Transmission Control Protocol/Internet Protocol) нь интернетэд холбогдсон компьютер системүүдийн хооронд мэдээлэл солилцохыг зохицуулдаг протоколуудын цогц юм. TCP протокол нь холболтод түшиглэсэн, өгөгдлийн дарааллыг хадгалдаг, алдааг шалгадаг, найдвартай байдлыг хангаж өгсөн протокол юм. IP нь пакетуудыг тус тусын зүйлс гэж үздэг бол TCP-г ашиглан дамжуулагч процесс нь өгөгдлөө байтын урсгал болгон дамжуулдаг. Дамжуулагч, хүлээн авагч процессууд нь ижил хурдтайгаар өгөгдөл бичиж, уншиж чадахгүй тул буффер ашиглан хадгалдаг. Хүлээн авагч, дамжуулагч гэсэн 2 буффер байдаг. TCP протокол нь 4 давхаргаас бүрдэнэ.

- Application(Хэрэглээний);
- Transport(Тээврийн);
- Internet(Сүлжээний);
- Link(Өгөгдлийн сувгийн).

## APPLICATION LAYER

Хэрэглээний давхарга нь процесс хооронд мессеж дамжуулах үүрэгтэй ба хэрэглэгчийг үйлчилгээгээр хангадаг. Жишээ нь: цахим шуудан илгээх, файл дамжуулах, веб хуудас гэх мэт.

#### TRANSPORT LAYER

Тээврийн давхаргад логик холболт нь end-to-end байдаг. Transport давхаргад нь application давхаргаас сегмент-ийг хүлээн авч үүнийг пакет болгон өөрчлөн network давхаргад хүргэдэг.

Сүлжээний давхарга нь интернетийн үндсэн протокол буюу интернет протокол(IP)- ийг агуулдаг.Уг давхаргад пакетын төрлийг датаграм гэж нэрлэдэг. Сүлжээний давхаргын гол үүрэг нь датаграмын үүсвэрээс хүлээн авагч хооронд дамжуулах юм.

#### LINK LAYER

Өгөгдлийн сувгийн давхарга нь фреймийг нэг төхөөрөмжөөс нөгөөд дамжуулах үүрэгтэй. Өөрөөр хэлбэл шууд хоорондоо холбогдсон 2 төхөөрөмжийн хооронд өгөгдлийг дамжуулна.

#### 1.1.5 Өгөгдлийн сан

Өгөгдлийн сан нь мэдээллийг хадгалах, авах болон удирдах боломжийг олгодог зохион байгуулалт бүхий өгөгдлийн цуглуулга юм.[7] Орчин үеийн өгөгдөлд суурилсан үйл ажиллагаа бүр өгөгдлийн сангийн тусламжтайгаар найдвартай, аюулгүй, хаанаас ч хандах боломжтой болсон ба өгөгдлийн сангийн үндсэн зорилго нь:

- 1. Өгөгдлийг хадгалах Өгөгдлийн сан нь их хэмжээний өгөгдлийг уялдаа холбоотой, зохион байгуулалттайгаар хадгалах боломжийг бүрдүүлдэг бөгөөд давхардлыг бууруулж, өгөгдлийн бүрэн бүтэн байдлыг хангах үр ашигтай бүтэц, арга зүйг санал болгодог.
- 2. Өгөгдлийг олж авах Хэрэглэгчдэд өгөгдөл дундаас асуулга (Query) ашиглан хайлт хийх боломжийг олгодог нь өгөгдлийг хурдан хугацаанд, үр дүнтэй байдлаар анализ хийх боломжийг олгодог.
- 3. Өгөгдлийг удирдах Өгөгдлийн санд хадгалагдаж буй мэдээллийн, найдвартай, уян хатан байдлыг транзакшн(transaction), индекслэлт(indexing), хандах эрхийн удирдлага(access controll) зэрэг механизмуудаар хангаж ажилладаг.

Өгөгдлийн сан нь бүтэц, хэрэглээ, хадгалах арга зэргээс хамааран дараах төрлүүдэд хуваагдана:

• Шаталсан бүтэцтэй (Hierarchical) өгөгдлийн сан;

- Сүлжээ (Network) өгөгдлийн сан;
- Объект хандлага (Object-oriented) өгөгдлийн сан;
- Холбоост (Relational) өгөгдлийн сан;
- Клауд (Cloud) өгөгдлийн сан;
- Төвлөрсөн (Centralized) өгөгдлийн сан;
- Үйлдэл дээр суурилсан (Operational) өгөгдлийн сан;
- NoSQL өгөгдлийн сан.

Дээрх төрлүүдээс Relational (SQL) болон NoSQL нь хамгийн түгээмэл хэрэглэгддэг ба энэхүү судалгааны ажилд холбоо хамааралтай тул цаашид судлах болно.

#### 1.1.6 Холбоост өгөгдлийн сан

Relational Database буюу холбоост өгөгдлийн сан нь урьдчилан тодорхойлсон мөр, баганаас бүрдэх ба мэдээллийг асуулга хийн гаргаж авах эсвэл өөрчлөлт хийхийн тулд Structured Query Language (SQL) ашигладаг.[6] Мөн SQL нь ACID (Atomicity, Consistency, Isolation, Durability) шинж чанарыг баталгаажуулснаар, транзакшны бүрэн бүтэн байдал (жишээ нь, санхүүгийн систем, аж ахуйн нэгжийн хүний нөөцийн төлөвлөлт) өндөр байх шаардлагатай программуудад тохиромжтой байдаг. Жишээ нь: MySQL, PostgreSQL, Oracle Database, Microsoft SQL Server гэх мэт.

## 1.1.7 NoSQL өгөгдлийн сан

Динамик схемийг өөрчлөх, өргөтгөх боломжийг олгодог уян хатан байдалд зориулагдсан.

Хагас бүтэцтэй, бүтэцгүй өгөгдөл гэх мэт том хэмжээний, өндөр хурдтай, төрөл бүрийн өгөгдлийн төрлүүдийг боловсруулахад ихэвчлэн ашиглагддаг.

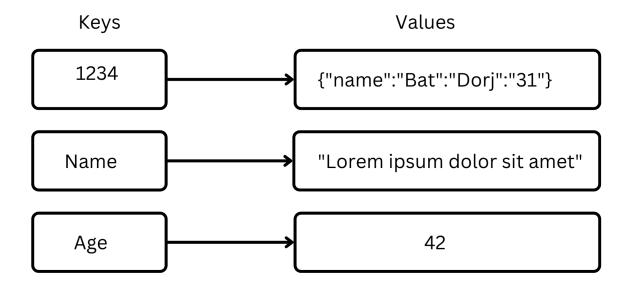
NoSQL өгөгдлийн сангийн төрлүүд:

Төрөл	Ажиллах зарчим	Жишээ
Баримт бичиг	JSON-тэй төстэй уян хатан	MongoDB, CouchDB
	баримт бичигт өгөгдлийг	
	хадгалах	
Багана - Гэр бүлээр (Column-	Хүснэгтийн өгөгдлийг	Apache Cassandra, HBase
Family)	хуваалцах, өргөтгөх	
	боломжтой хадгалах	
	зориулалттай	
Граф (Graph)	Сүлжээнд холбогдсон	Neo4j, ArangoDB
	өгөгдлийн нарийн төвөгтэй	
	асуулгад тохиромжтой	
	байдлаар хадгална	
Түлхүүр-утга (Key-value)	Өгөгдлийг түлхүүр-утгын хос	Redis, Amazon DynamoDB
	хэлбэрээр хадгалах энгийн	
	бүтэц	

Table 1.1: NoSQL өгөгдлийн сангийн ангилал

## 1.1.8 Түлхүүр-утга өгөгдлийн сан

Түлхүүр-утга өгөгдлийн сан нь зөвхөн түлхүүр түүнд харгалзах утгыг хадгалдаг NoSQL өгөгдлийн сангийн нэг төрөл юм. Бусад өгөгдлийн сантай харьцуулахад энгийн бөгөөд нарийн төвөгтэй бус бүтэцтэй тул хамгийн хурдан өгөгдлийн сан юм. Тодорхой нэг утгыг (энэ нь энгийн тоо, тэмдэгт мөрөөс эхлээд нарийн бүтэцтэй объект хүртэл байж болно) цорын ганц давхцахгүй түлхүүртэй(ихэвчлэн тоо, тэмдэгт мөр) холбож хадгалдаг.[1] Харин өгөгдлийг олж авахдаа тухайн түлхүүрийг ашиглан түүнд харгалзах утгыг дуудаж авдаг.



Зураг 1.3: Түлхүүр-утга өгөгдлийн сангийн жишээ

## 1.1.9 Санах ойд суурилсан түлхүүр-утга өгөгдлийн сан

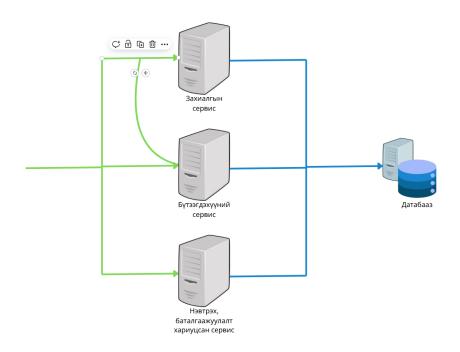
Санах ойд суурилсан түлхүүр-утга өгөгдлийн сан нь өндөр хурдаар өгөгдлийг RAM дээр хадгалдаг. MySQL, PostgreSQL зэрэг диск дээр суурилсан уламжлалт өгөгдлийн сангууд нь өгөгдлийг тэсвэртэй байдлаар хадгалдаг боловч диск дээр бичих, унших хурд удаан байдаг. Харин RAM дээр суурилсан түлхүүр-утга өгөгдлийн сан нь уламжлалт түлхүүр-утга сангуудтай төстэй боловч өгөгдлийг санах ойд хадгалснаар илүү өндөр гүйцэтгэл үзүүлдэг ба өгөгдлийг маш хурдан унших, бичих боломжийг олгодог тул өндөр хурд шаардлагатай системүүдэд ашиглагддаг. Санах ойд суурилсан өгөгдлийн сан нь өндөр хурдаар өгөгдлийг олж авах боломж олгодог хэдий ч тухайн төхөөрөмж унтарч асах үед устаж алга болно. Энэ асуудлыг снапшот (Snapshot) болон Image ашиглан шийдсэн. Гэхдээ энэ нь арай их зардал гарах шаардлагатай болдог тийм учраас ихэнх компаниуд зөвхөн ашиглалтын хурд өндөр байх шаардлагатай нөхцөлд л санах ойд суурилсан өгөгдлийн санг ашигладаг. 21-р зуунд хамгийн их ашиглагдаж буй санах ойд суурилсан өгөгдлийн сангуудын хамгийн том төлөөлөгч бол кэйш технологи байсан ба веб хөтөч болон веб холболт (Session) кэйш

хийснээр ихэнх вебсайтууд backend өгөгдлийн сангаас өгөгдлийг илүү хурдан уншиж амар болсон.

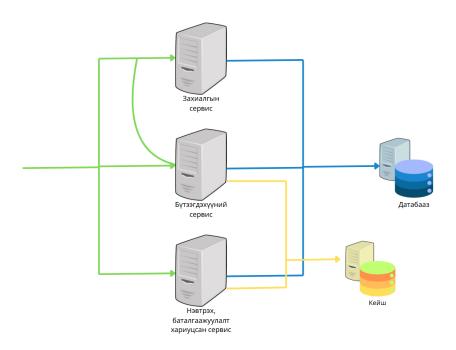
#### 1.1.10 Кейш технологи

Redis болон Метсаched хамгийн өргөн тархсан нээлттэй эхийн технологиуд болно. Кейш технологи гарч ирэхээс өмнө компаниуд их хэмжээний өгөгдлийг уншиж бичих асуудалтай тулгарсан ба энэ асуудлын шийдэл нь зөвхөн унших зориулалттай датаг зохицуулалт байв.[4] Хэрэглэгчийн уншиж, бичиж буй бүх үйлдлүүдийг өгөгдлийн сангаас унших нь цаг хугацааны хувьд зарцуулалт өндөр, тухайлбал хэрэглэгчийн нэвтрэлт баталгаажуулалт, захиалга, бүтээгдэхүүн гэсэн 3 систем бүхий (Зураг 1.4) байгууллагын жишээг үзүүлсэн ба захиалгын системээс бусад нь харьцангуй тогтвортой буюу өөрчлөлт арай удаан орох юм. Тиймд энэ 2 систем дээр кэйш технологи ашиглан (Зураг 1.5) өгөгдлийн сангаас унших үйлдлийг багасгасан байна. Ингэснээр бичилт хийх зай илүү их үлдэж, системийн унших үзүүлэлтийг хурдасгасан юм. Үүний дараа тухайн кэйш-д хадгалагдаж байгаа өгөгдөл үндсэн өгөгдлийн сан дээр өөрчлөлт орсон бол хэрхэн өөрчлөлтийг цаг тухайд нь авах асуудал тулгарсан ба үүнд дараах шийдлүүд байдаг.

- TTL (Time to live ) утгууд нь кэйш хийх тодорхой хугацаа тавина;
- Batch updates өгөгдлийн санд өөрчлөлт орсон эсэхийг шалгах процесс үе үе шалгаад кэйшийг шинэчлэн;
- Dynamic update Өгөгдөл нэмэх, устгах, өөрчлөх үед кэйшийг update хийнэ.



Зураг 1.4: Системийн жишээ



Зураг 1.5: Кейш бүхий системийн жишээ

## **1.1.11 Узуулэлт**

2017 онд Кинг Сауд их сургуулийн хийсэн судалгаанд санах ойд суурилсан өгөгдлийн сангуудын үзүүлэлтийг хугацаа ба санах ой зарцуулалтаар нь Ubuntu 14.04 (64-bit) үйлдлийн систем, 16 GB санах ой, CPU Intel Core i7-4710MQ, ext4 файл систем, Java version 1.8.060 бүхий туршилтын орчинд хийж гүйцэтгэсэн. Үүнд:

- Нэг түлхүүр-утгын хосыг бичих үзүүлэлт;
- Нэг түлхүүрт харгалзах утгыг унших үзүүлэлт;
- Нэг түлхүүрт харгалзах түлхүүр-утгыг устгах үзүүлэлт;
- Өгөгдлийн санд байгаа бүх өгөгдлийг авах үзүүлэлт.

Туршилт хийсэн технологиуд:

Доорх туршилтад ашиглагдсан түлхүүр-утгуудыг санамсаргүй байдлаар гаргасан.

Өгөгдлийн сангийн нэр	Өгөгдлийн сангийн загвар	Хувилбар
MongoDB	Баримт бичиг	3.2.4
Redis	Түлхүүр-утга	3.0.7
Memcached	Түлхүүр-утга	1.4.14
Cassandra	Багана	2.2.5

Table 1.2: Санах ойд суурилсан өгөгдлийн сангуудын жишээ

## Нэг түлхүүр-утгын хосыг бичих үзүүлэлт

Table 1.3: Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан хугацаа /миллисекунд (мс)/

Өгөгдлийн сан	Бичилтийн тоо				
	1,000	,000 10,000 100,000 1,000,000			
Redis	34	214	1666	14.638	
MongoDB	904	3482	26.030	253.898	
Memcached	23	100	276	2813	
Cassandra	1202	4487	15.482	140.842	

Table 1.4: Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан санах ойн хэмжээ /мегабайт (мб)/

Өгөгдлийн сан	Бичилтийн тоо			
	1,000	10,000	100,000	1,000,000
Redis	2.5	3.8	4.3	62.7
MongoDB	56.9	263.6	365	155.9
Memcached	5.3	27.2	211	264.9
Cassandra	5.3	7.5	208.1	102.6

## Нэг түлхүүрт харгалзах утгыг унших үзүүлэлт

Table 1.5: Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан хугацаа /миллисекунд (мс)/

Өгөгдлийн сан	Бичилтийн тоо			
	1,000 10,000 1,000,000			
Redis	8	6	8	8
MongoDB	8	10	11	13
Memcached	9	14	14	30
Cassandra	2	2	3	6

Table 1.6: Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан санах ойн хэмжээ /мегабайт (мб)/

Өгөгдлийн сан	Бичилтийн тоо				
	1,000	1,000 10,000 100,000 1,000,000			
Redis	1.3	1.3	1.3	1.3	
MongoDB	1.3	2.5	2.5	1.3	
Memcached	1.3	2.5	1.3	2.5	
Cassandra	0	0	0	0	

## Нэг түлхүүрт харгалзах түлхүүр-утгыг устгах үзүүлэлт

Table 1.7: түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан хугацаа /миллисекунд (мс)/

Өгөгдлийн сан	Бичилтийн тоо			
	1,000	10,000	100,000	1,000,000
Redis	0	1	0	0
MongoDB	75	88	92	355
Memcached	17	17	16	13
Cassandra	2	2	1	2

Table 1.8: Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан санах ойн хэмжээ /мегабайт (мб)/

Өгөгдлийн сан	Бичилтийн тоо			
	1,000	10,000	100,000	1,000,000
Redis	0	0	0	0
MongoDB	10	10	10	11.3
Memcached	2.2	2.1	2.2	2.2
Cassandra	0	0	0	0

## Өгөгдлийн санд байгаа бүх өгөгдлийг авах үзүүлэлт

Table 1.9: Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан хугацаа /миллисекунд (мс)/

Өгөгдлийн сан	Бичилтийн тоо			
	1,000	10,000	100,000	1,000,000
Redis	10	9	11	11
MongoDB	9	15	9	8
Cassandra	9	32	24	54

Table 1.10: Түлхүүр-утга хосуудыг бичихэд зарцуулсан санах ойн хэмжээ /мегабайт (мб)/

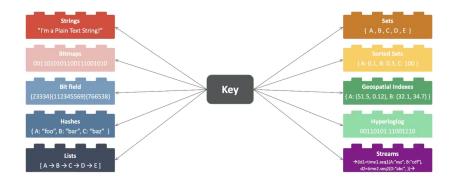
Өгөгдлийн сан	Бичилтийн тоо			
	1,000	10,000	100,000	1,000,000
Redis	2.1	2.1	2.2	2.2
MongoDB	1.3	1.3	1.1	0.8
Cassandra	0.6	0.6	1.3	1.3

## 1.2 Ижил төстэй системийн судалгаа

#### 1.2.1 Redis

Redis (Remote Dictionary Server) нь 2009 онд Сальваторе Санфилипо гэх Италийн программ хөгжүүлэгчийн бүтээсэн санах ойд суурилсан өгөгдлийн бүтэц хадгалах систем бөгөөд голчлон өгөгдлийн сан, кэш болон мессеж брокерын (massage broker) үүргийг гүйцэтгэдэг. Redis нь тэмдэгт мөр (strings), жагсаалт(list), багц(set), эрэмбэлэгдсэн багц (sorted set), хэш (hash), битмап (bitmap), газарзүйн индекс (geospatial index) гэх мэт олон төрлийн өгөгдлийн бүтцүүдийг дэмждэг.

SSD/HDD дээр суурилсан өгөгдлийн сантай харьцуулахад санах ой дээр ажилладаг тул унших, бичих үйлдлүүд нь агшин зуур хийгддэг.Санах ойд хадгалдаг хэдий ч Redis нь сервер унах эсвэл дахин ачаалахад өгөгдөл алдагдахаас зайлсхийхийн тулд өгөгдлийг дискэнд хадгалах хоёр үндсэн (RDB(Redis DataBase) ба AOF(Append-Only File)) механизмтайгаараа бусад ижил төстэй системүүдээс ялгарсан. RDB нь Redis-ийн оператив санах ойн төлөвийн үечилсэн зургийг үүсгэж, хоёртын форматтайгаар дискэнд хадгалах механизм юм харин



Зураг 1.6: Redis өгөгдлийн бүтэц

AOF нь Redis-д өгөгдлийг өөрчилдөг бүх командуудыг лог файл (append-only file) -д бичих механизм юм. SET, INCR, DEL гэх мэт үйлдлүүд файлын төгсгөлд нэмэгддэг.

## Redis ашигладаг хэрэглэгчийн жишээ

## • Кэйшлэлт (Caching)

- Веб кэйшлэлт: Хэрэгцээ ихтэй хайлтын үр дүнг хадгалах (HTML хуудасны хэсэг, өгөгдлийн сангийн үр дүн гэх мэт).
- Session кэйш: Хэрэглэгчийн нэвтрэлт, тохиргоо, төлөв зэрэг мэдээллийг хурдан сэргээх.

## • Мэдээлэл дамжуулалт (Message Broker / Pub/Sub)

- Бодит агшны мэдэгдэл: Чат мессеж, статусын өөрчлөлт гэх мэт.
- Event-driven архитектур: Микро сервисүүдийн хооронд мэдээлэл дамжуулах.

## • Бодит агшны анализ (Real-Time Analytics)

- Бодит агшны тооцоолол: Вэбсайт шууд үзэлт, API дуудах, хэрэглэгчийн үйлдлийг тоолох.
- Эрэмбэлэгдсэн жагсаалт: Хэрэглэгчийн оноо, өрсөлдөөнт платформд ашиглах.

## • Өгөгдлийн бүтэц хадгалах (Data Structure Storage)

- Дараалал (Queue): Таскуудын урсгалыг удирдах.
- Hash: Хэрэглэгчийн профайл гэх мэт өгөгдлийг зохион байгуулах.

## • Газарзүйн өгөгдөл (Geospatial Indexing)

- GPS-ийн өгөгдөл хадгалах.
- Ойролцоох объект хайх: Дэлгүүр, ресторан олох гэх мэт.

## • Distributed Locking

- Олон процесс нэгэн зэрэг өгөгдөлд хандахаас сэргийлэх.

## • Өгөгдөл хадгалах, нөөцлөх (Replication & Persistence)

Redis-д хадгалагдаж буй өгөгдлийг олон серверт хуулбарлах, хадгалах боломжтой.

## Job Scheduling

- Redis-ийг сервер дээрх job- уудыг хуваарилах байдлаар ажиллуулж болно.

## Redis технологи ашиглаж буй компаниуд

#### Netflix: Кино санал болгох кэйшлэлт

Netflix хэрэглэгчдийн үзсэн кино, сонирхолд тулгуурлан шинэ кино санал болгохын тулд Redis ашиглаж, өгөгдлийг хурдан боловсруулах, хадгалах кэш болгон хэрэглэдэг.

## Twitter: Цаг хугацааны дарааллыг зохицуулах

Twitter нь хэрэглэгчдийн жиргээг цаг хугацааны дарааллаар харуулахын тулд Redis болон EvCaching -д өгөгдлийг хурдан хадгалж, хялбархан авах боломжтой болгож өгдөг.

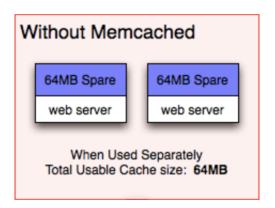
## GitHub: Background job боловсруулах

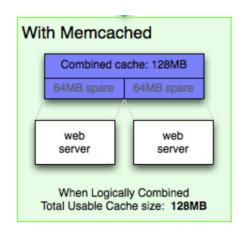
GitHub нь кодын өөрчлөлт, мэдэгдэл илгээх, хайлт хийх зэрэг background job-г хялбар, хурдан зохицуулахын тулд Redis ашигладаг.

#### 1.2.2 Memcached

Метсасhed-ийг Брэд Фицпатрик 2003 оны 5-р сарын 22-нд LiveJournal веб сайтдаа зориулан анх Perl хэл дээр хөгжүүлсэн боловч дараа нь С хэл дээр Анатоли Воробей дахин бичжээ. Метсасhed нь өндөр гүйцэтгэлтэй, тархмал санах ойд суурилсан объект кэйшлэх систем бөгөөд анхны зорилго нь динамик веб программуудын гүйцэтгэлийг сайжруулахын тулд өгөгдлийн сангийн ачааллыг багасгах зорилгоор бүтээгдсэн. Метсасhed нь санах ойг илүү үр ашигтай ашиглах боломжийг олгоно. Доорх диаграммыг харвал хоёр төрлийн байршуулалтын хувилбарыг харуулсан байна:

- 1. Бүх серверүүд бие даасан байдлаар ажиллана Хоёр серверийн кэйшийн хүчин чадал тус бүр 64МВ. Хэрэв тус тусдаа ажиллавал нийт ашиглах боломжтой кэшний хэмжээ 64МВ байна.
- 2. Нэг сервер бусад серверүүдийн санах ойг ашиглах боломжтой Memcached ашигласнаар, серверүүдийн хоорондын кэйшний хүч чадал нэгтгэгдэж, нийтдээ 128MB кэш болж байна.





Зураг 1.7: Memcached ашигласан болон ашиглаагүй үеийн харьцуулалт

## 1.2.3 Redis болон Memcached

Table 1.11: Redis болон Memcached

Онцлог	Memcached	Redis
Өгөгдлийн бүтэц	Түлхүүр-утга (string)	Түлхүүр-утга (string, List, Set,
		Hash, Sorted Set, Bitmap, Hy-
		perLogLog, Stream)
Хэмжээ	Хамгийн ихдээ 1МВ өгөгдөл	1GB хүртэлх өгөгдөл хадгалах
	хадгалах	(хэмжээ нь өөрчлөгдөж болно)
Хадгалалт	Өгөгдлөө Зөвхөн санах ойд	RDB, AOF ашиглан өгөгдлийг
	хадгална	дискэнд хадгалж болно
Threading	Multi-threaded	Single-threaded

## 1.3 Ашиглагдах технологийн судалгаа

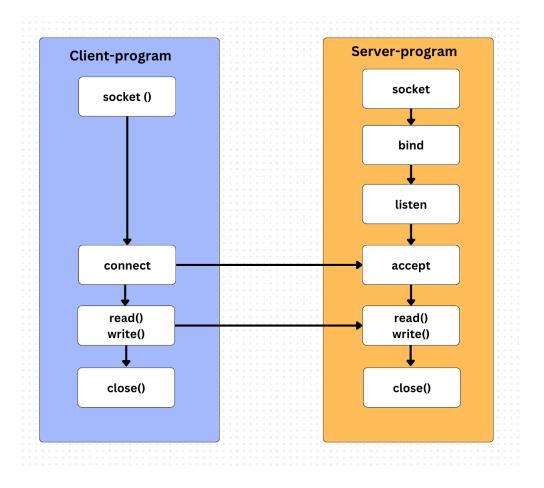
#### 1.3.1 C++

С++ нь Standard Template Library(STL)- р дамжуулан өндөр үр ашигтай өгөгдлийн бүтцийг ашиглах боломж олгодог тул санах ойд суурилсан өгөгдлийн санд хамгийн тохиромжтой. Жишээлбэл, std::unorderedmap (хэш хүснэгт) болон std::map (тэнцвэржүүлсэн мод) зэрэг бүтэц нь хайх, оруулах, устгах үйлдлийг хурдан гүйцэтгэдэг тул түлхүүр-утгын хадгалалтыг хэрэгжүүлэхэд түгээмэл хэрэглэгддэг. Эдгээр өгөгдлийн бүтэц нь маш оновчтой бөгөөд их хэмжээний өгөгдөлтэй ажиллах эсвэл зэрэгцээ хандалтыг дэмжих гэх мэт энэхүү судалгааны ажилд тохиромжтой тул сонгон авсан болно.

#### **1.3.2 ТСР** сокет

Сокет гэдэг нь сүлжээгээр хоёр төхөөрөмж хооронд өгөгдөл солилцох интерфейс юм. Сокет нь сүлжээний API (application programming interface)-ийн нэг хэсэг бөгөөд өгөгдлийг илгээх, хүлээн авах зориулалттай функцуудыг агуулдаг.Сокетийг ашигласнаар програм хангамжийн түвшинд сүлжээний холболт үүсгэж, өгөгдлийг уян хатан удирдах боломжтой болдог.ТСР нь найдвартай, холболтод суурилсан протокол бөгөөд өгөгдлийг алдалгүй, зөв дарааллаар хүргэдэг.ТСР сокет нь ТСР протоколыг ашиглан хоёр програмын хооронд найдвартай холболт үүсгэж, түүгээр дамжуулан мэдээлэл солилцдог механизм юм.Сокет нь ихэнхдээ клиент-сервер програмуудад хэрэглэгддэг.Сервер болон клиент нь (Зураг 1.8) дээрх логикуудаас бүрдэнэ.

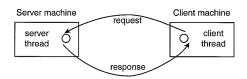
- Сервер тал сокет үүсгэж, үүнийг тодорхой портод холбодог;
- Дараа нь хүлээлгийн төлөвт орж, клиент ирэхийг хүлээнэ;
- Клиент мөн өөрийн сокетийг үүсгэж, сервер рүү холбогдох оролдлого хийнэ;
- Холболт амжилттай болсны дараа өгөгдөл солилцоо явагддаг.



Зураг 1.8: TCP socket

## 1.3.3 Олон урсгалт сан (Multi-thread pool)

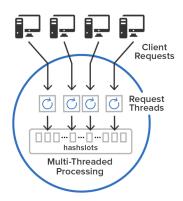
Клиент болон сервер загвар нь хамгийн өргөн хэрэглэгддэг програмчлалын загваруудын нэг юм (Зураг 1.9). Энэ загварт үйлчлүүлэгчид шаардлагатай үед үйлчлүүлэгчийн машинаас



Зураг 1.9: Клиент болон сервер загвар

сервер рүү хүсэлт илгээдэг бөгөөд үүнд серверийн процесс нь тодорхой порт дээр сонсох

замаар ирж буй хүсэлтийг хүлээж байдаг. Өөрөөр нэг дор нэг хүсэлтийг шинэ урсгал (цаашид thread гэх) үүсгээд, хариуг нь буцааж ажилладаг гэвч олон хэрэглэгч нэг дор хандах үед энэ загвар нь гацалтад орж ажиллагаа нь удааширна. Энэ асуудлын шийдэл нь олон урсгалт сан бөгөөд загварын хувьд урьдчилан үүсгэгдсэн ажилчин урсгалууд (worker threads) болон шинэ таскуудын дарааллаас бүрдэнэ (Зураг 1.10). Thread бүр idle эсвэл workifig гэсэн хоёр



Зураг 1.10: Thread pool загвар

төлөвийн аль нэгт байх ба шинэ таск ачааллах үед idle thread дарааллаас гарч worker thread дараалалд орно. Таск дууссаны дараа буцаад idle thread дараалалд орж дараагийн үйлдлийг хүлээнэ. Энэхүү шийдэл нь уламжлалт шийдлээр арав дахин хурдан юм. Thread pool -н С++ хэл дээр хэрэгжүүлэлтийн жишээ (Код 1.1): ThreadPool класс нь public төрлийн байгуулагч функц, устгагч функц болон таскуудын дараалал, private төрлийн вектор (thread-н цувааг хадгална), mutex (дундын өгөгдлийг давхар хандахаас сэргийлэх класс ) зэргээс бүрдэнэ.

```
#include <thread>
class ThreadPool {
public:
    ThreadPool(size_t numThreads);
    ~ThreadPool();
    void enqueue(std::function < void() > task);
}
```

```
private:
    std::vector<std::thread> workers;

std::queue<std::function<void()>> tasks;

std::mutex queueMutex;

std::condition_variable condition;

bool stop = false;
};
```

Код 1.1: Thread pool класс

```
ThreadPool::ThreadPool(size_t numThreads) {
      for (size_t i = 0; i < numThreads; ++i) {</pre>
2
           workers.emplace_back([this] {
               while (true) {
                    std::function<void()> task;
5
                    {
                        std::unique_lock<std::mutex> lock(queueMutex);
                        condition.wait(lock, [this] { return stop || !tasks
                           .empty(); });
                        if (stop && tasks.empty()) return;
                        task = std::move(tasks.front());
10
                        tasks.pop();
11
                    }
12
                    task();
13
               }
14
           });
15
      }
  }
17
```

Код 1.2: ThreadPool класс таск гүйцэтгэх функц

Thread-н тоог статикаар зааж өгнө. Доорх жишээн дээр 4 thread дээр 10 таск ажиллуулсан байна. (Код 1.3)

```
int main() {
    ThreadPool pool(4);

for (int i = 0; i < 10; ++i) {
        pool.enqueue([i] { std::cout << "Task " << i << " executed\n";
        });

}

std::this_thread::sleep_for(std::chrono::seconds(1));

}</pre>
```

Код 1.3: Thread pool ашигласан кодын жишээ

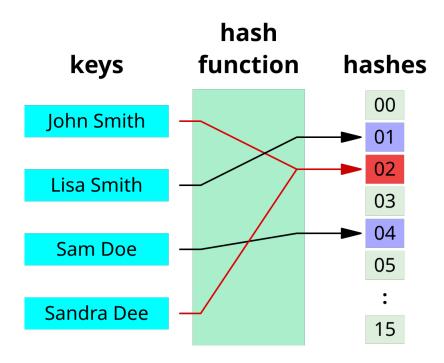
## Тэмдэгт мөр (String)

Тэмдэгт мөр нь компьютерын шинжлэх ухаанд өргөн хэрэглэгддэг өгөгдлийн төрөл бөгөөд тэмдэгтүүдийн дарааллыг илэрхийлдэг. Энэ нь текстэн мэдээлэл хадгалах, боловсруулах, хайх, өөрчлөхөд чухал үүрэг гүйцэтгэдэг. Програмчлалын хэлүүдэд тэмдэгт мөрийг олон янзаар хэрэгжүүлдэг бөгөөд өгөгдлийн сан, хайлтын систем, кэш санах ой зэрэгт өргөн ашигладаг.

## Хэш (Hash) хүснэгт

Орчин үеийн компьютерын шинжлэх ухаан, мэдээллийн сан болон өгөгдөл боловсруулах технологид хэш хүснэгт нь хамгийн өргөн хэрэглэгддэг өгөгдлийн бүтэц юм. Энэ нь түлхүүр-утга (key-value) гэсэн хос мэдээллийг хадгалж, хайх, нэмэх, устгах үйлдлийг маш хурдан гүйцэтгэх боломжийг олгодог. Хэш хүснэгт нь өгөгдлийг хадгалахдаа хэш функц (hash function) ашиглан түлхүүрийг тоон утга болгон хувиргаж, массив хэлбэрийн хүснэгтэд хадгалдаг. Ингэснээр өгөгдлийг хайх, нэмэх, устгах үйлдлийг маш хурдан (дунджаар O(1) хугацаанд)

хийх боломжтой. Хоёр өөр түлхүүр ижил хэш индекс рүү оноогдох тохиолдлыг мөргөлдөөн (collision) гэнэ. Мөргөлдөөн үүсвэл нэмэлт Chaining (Гинжилсэн жагсаалт), Open Addressing (Нээлттэй хаяглалт) алгоритмууд ашиглана.



Зураг 1.11: Хэш функц жишээ

Хэш функц нь түлхүүрийг тоон индекс болгон хувиргах математик функц юм. Хэш функцийн үндсэн зорилго нь өгөгдлийг жигд тархаах бөгөөд мөргөлдөөн (collision)-ийг багасгах явдал юм.Хэш функц нь дараах төрлүүдтэй:

- 1. Modulo Hashing Хамгийн энгийн арга бөгөөд түлхүүрийг хүснэгтийн хэмжээгээр хуваах замаар индексийг тодорхойлдог.
- 2. Multiplication Hashing Хурдан бөгөөд тогтвортой хэш утга гаргахын тулд тогтмол утга (A) ашигладаг.
- 3. Cryptographic Hashing (SHA, MD5 гэх мэт) Өгөгдлийг нууцлалтай хадгалах, аюулгүй байдлыг хангах үед ашиглагддаг.

4. Universal Hashing – Санамсаргүй хэш функцүүдийг ашиглаж, мөргөлдөөнийг багасгах арга.

## Дараалал (Queue)

Queue (дараалал) нь FIFO (First In, First Out) зарчим дээр суурилсан өгөгдлийн бүтэц бөгөөд олон төрлийн алгоритм, системийн ажиллагаанд өргөн ашиглагддаг. Энэ хэсэгт Queue-ийн үр ашигтай ажиллагааг хангахын тулд Lists болон Sets өгөгдлийн бүтцийг хэрхэн ашиглаж болохыг судална. Queue нь Simple Queue (Энгийн дараалал), Circular Queue (Тойрог дараалал), Priority Queue (Эрэмбэтэй дараалал), Double-Ended Queue (Deque) гэсэн үндсэн төрлүүдтэй.

Queue хэрэгжүүлэхэд List vs Set-ийн ялгаа

Шинж чанар	List	Set
FIFO дараалал хадгалах	Тийм	Үгүй
Давтагдсан утга хадгалах	Болно	Болохгүй
Хайх хурд	O(n)	O(1)
Устгах хурд	O(n)	O(1)

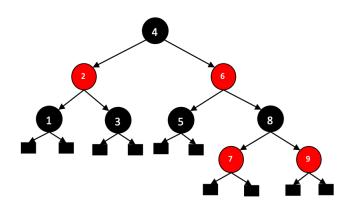
Table 1.12: List болон Sets

## Улаан-хар мод (Red-black tree)

Улаан-хар мод нь хоёртын хайлтын мод (Binary Search tree - BST )-той төстэй бүтэцтэй боловч зангилаа бүрдээ өнгө агуулсан өөрийгөө тэнцвэржүүлдэг, нэг битийн нэмэлт мэдээлэл агуулсан хоёртын хайлтын мод юм. Улаан-хар мод зангилаа нь улаан эсвэл хар өнгөтэй байх ба аль ч зам нь дараалсан хоёр улаан зангилаа агуулахгүй, зам бүр тэнцүү тооны хар зангилаа агуулсан байдаг. Хоёртын хайлтын мод нь дараах шинж чанарыг хангасан бол улаан-хар мод болно:

1. Бүх зангилаа (node) улаан эсвэл хар өнгөтэй байна;

- 2. Модны үндэс (root) нь үргэлж хар өнгөтэй байна;
- 3. Улаан зангилааны хүүхдүүд үргэлж хар байна (Red-Red Rule буюу улаан өнгийн хоёр дараалсан зангилаа байж болохгүй);
- 4. Модны аливаа зам дагуу навч (null node) хүртэлх хар зангилааны тоо ижил байна (Black Height Rule);
- 5. Шинээр нэмэгдсэн зангилаа улаан өнгөтэй байна.



Зураг 1.12: Улаан-хар мод жишээ

## Давуу тал ба хугацааны комплекс

Улаан-хар мод нь хайлт, оруулах, устгах үйлдлийг O(log n) хугацаанд гүйцэтгэх ба энэ нь их хэмжээний өгөгдөл дээр хурдан ажилдаг. AVL модтой харьцуулахад улаан-хар мод нь тэнцвэржүүлэлтийн нөхцөлийг арай зөөлөн баримталдаг тул оруулалт, устгалтын үйлдлүүдийг хурдан гүйцэтгэх боломжтой. AVL мод илүү хатуу тэнцвэрийг баримталдаг бөгөөд энэ нь илүү олон эргүүлэлт хийх шаардлагатай болгодог тул нэмэлт зардал гаргадаг. Улаан-хар мод нь тэнцвэр болон тэнцвэржүүлэх үйлдлийн зардлын хоорондын сайн харьцааг хадгалдаг тул хатуу тэнцвэр шаардлагагүй, үр ашиг чухал тохиолдолд илүү тохиромжтой.

## Хэрэглээ

Улаан-хар модыг олон төрлийн хэрэглээнд өргөнөөр ашигладаг.

#### 1. Өгөгдлийн сангийн системүүд

Улаан-хар модыг өгөгдлийн сангийн системүүд индексжүүлэлт болон өгөгдлийг үр ашигтай хайх зориулалтаар ашигладаг. Тэдгээрийн тэнцвэртэй бүтэц нь том хэмжээний өгөгдөл дээр ч хайлтыг хурдан гүйцэтгэх боломжийг олгодог. Жишээлбэл, PostgreSQL болон Oracle зэрэг алдартай өгөгдлийн сангийн удирдлагын системүүд (DBMS) улаан-хар модыг ашиглан өгөгдлийг индексжүүлж, хүсэлтийг оновчтой боловсруулахад хэрэглэдэг.

## 2. Сүлжээний маршрутын алгоритмууд

Улаан-хар мод нь сүлжээний маршрутын алгоритмуудад маш чухал үүрэг гүйцэтгэдэг. Энэ нь хурдан хайлт болон оновчтой маршрутын шийдвэр гаргах боломжийг олгодог бөгөөд ингэснээр өгөгдлийн багцуудыг (packet) үр ашигтай дамжуулж, сүлжээний гүйцэтгэлийг сайжруулдаг. Жишээлбэл, Open Shortest Path First (OSPF) зэрэг интернэт маршрутын протоколууд нь улаан-хар модыг ашиглан маршрутын мэдээллийг хадгалж, оновчтой шийдвэр гаргадаг.

#### 3. Програмчлалын хэлний хөрвүүлэгч (Compiler)

Програмчлалын хэлний компиляторууд (compiler) нь симбол хүснэгт (symbol table) хэрэгжүүлэхдээ улаан-хар модыг ашигладаг. Симбол хүснэгт нь хувьсагч, функц, классын мэдээллийг хадгалах үүрэгтэй бөгөөд энэ нь код хөрвүүлэх явцад хаяг оноох, хараат байдлыг шийдвэрлэхэд тусалдаг. LLVM зэрэг компиляторын фреймворкууд улаан-хар модыг ашиглан симбол хүснэгтийг үр ашигтай удирдаж, программын хэлний хөрвүүлэлтийг оновчтой гүйцэтгэдэг.

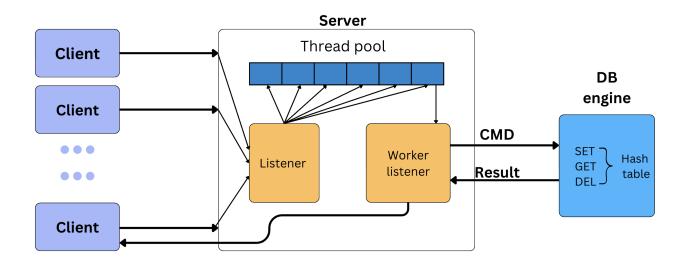
## 1.4 Бүлгийн хураангуй

Санах ойд суурилсан өгөгдлийн сан нь уламжлалт өгөгдлийн сангаас хурдаар илүү ба hash, queue, red-black tree өгөгдлийн бүтцүүд түгээмэл ашиглагддаг. С++ хэл дээр олон урсгалт рооl ашиглан санах ойд суурилсан өгөгдлийн санг хэрэгжүүлэх нь олон хэрэглэгчийн хүсэлтийг нэг дор боловсруулах боломжийг олгодог. Мөн түүнчлэн Redis технологи Метсаched ба бусад санах ойд суурилсан өгөгдлийн сангуудаас олон төрлийн өгөгдлийн бүтэц ашиглах боломжтой, хурдан, зэрэг олон давуу талтайг судаллаа.

# 2. ШИНЖИЛГЭЭ, ЗОХИОМЖ

## 2.1 Системийн архитектур

Системийн архитектурыг (Зураг 2.1) дүрслэн харуулав. Санах ойд байрших түлхүүр, утга өгөгдлийн сангийн систем нь хэрэглэгч, сервер, өгөгдлийн сан гэсэн үндсэн бүрэлдэхүүн хэсгүүдээс бүрдэнэ.Систем нь түлхүүр-утга өгөгдлийн сангийн серверийг хөгжүүлж, хэрэглэгч найдвартай холбогдож, олон хэрэглэгчийн хүсэлтийг зэрэг боловсруулж, өндөр бүтээмжтэй системийг бүтээхэд суурилсан.Олон хэрэглэгчийн хүсэлтийг ТСР сокет, олон хэрэглэгчийн хүсэлтийг ТСР сокет, олон хэрэглэгчийн хүсэлтийг ТСР сокет, олон хэрэглэгчийн хүсэлтийг Торгов бүтээмж Наsh хүснэгт ашиглана тус бүр шийдсэн.

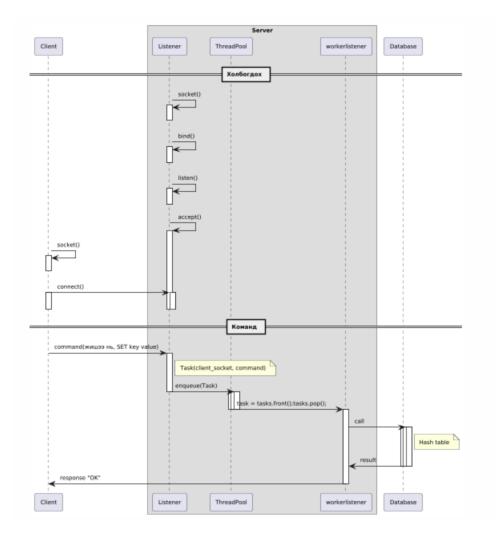


Зураг 2.1: Системийн архитектур

# 2.2 Үйл ажиллагааны дараалал

(Зураг 2.2)-т системийн бүрэлдэхүүн хэсгүүдийн хоорондын харилцан үйлчлэлийн дарааллыг үйл ажиллагааны дарааллын диаграммаар дүрслэн үзүүлэв. Энэхүү диаграмм

нь хэрэглэгч сервертэй холбогдож, команд илгээх, хариу мэдээлэл хүлээн авах үйл явцыг үе шаттайгаар харуулдаг. Диаграммаар дамжуулан хэрэглэгчийн илгээсэн команд хэрхэн серверээр дамжин боловсруулагдаж, шаардлагатай өгөгдөлд хандалт хийсний дараа хариу илгээгддэг үйл ажиллагааны урсгалыг тодорхойлоход чиглэсэн болно.



Зураг 2.2: Үйл ажиллагааны дараалал

# 2.3 Функциональ шаардлага

1. Систем нь хэрэглэгчид түлхүүр утга хосыг оруулах, унших, устгах, шинэчлэх, шалгах, бүх түлхүүрийг жагсаах үйлдлүүдийг SET, GET, DEL, UPD, HAS, KEYS команд

ашиглан гүйцэтгэдэг байх;

- 2. Систем нь нэгэн зэрэг олон хэрэглэгчийн хүсэлтийг боловсруулдаг байх;
- 3. Систем нь командын форматыг шалгах, баталгаажуулах үндсэн шалгууртай байх;
- 4. Систем нь бүх хэрэглэгчдэд USE, DBNAME, DBLIST, EXIT команд ашиглан өгөгдлийн санг солих, харах, жагсаах холболтоо таслах боломжтой байх;
- 5. Систем нь хэрэглэгчид алдаатай өгөгдөл оруулбал харгалзах алдааны зурвасыг буцаадаг байх;
- 6. Систем нь тодорхой нэг дугаартай (порттой) холбогдож ажиллах боломжтой байх;
- 7. Систем нь хэрэглэгчид алдаатай өгөгдөл оруулахаас сэргийлж командыг бичих интерфейс харуулдаг байх.

### 2.4 Функциональ бус шаардлага

- 1. Хурдан байх;
- 2. Цэгцтэй, ойлгомжтой байх;
- 3. Хоцролт багатай байх;
- 4. Ямар ч үед хэвийн ажиллагаатай байх;
- 5. Гацалт үүсдэггүй байх.

# 3. ХЭРЭГЖҮҮЛЭЛТ

### 3.1 Сервер

Серверийн хэрэгжүүлэлтийг дээр дурдсан архитектур болон үйл ажиллагааны дарааллын дагуу боловсруулсан бөгөөд хоорондын уялдаа, хамаарал, үүрэг болон гол үйлдлүүдийг нарийвчлан тодорхойлсон.

#### class ConnectionListener

**Үндсэн үүрэг:** Серверийн socket үүсгэж, IP хаяг болон портыг холбон, хэрэглэгч холбогдох үед шинэ холболт үүсгэн, тухайн холболтыг даалгавар болгон ажлын дараалал руу нэмэх.

#### Гол үйлдлүүд:

```
• server fd = socket(AF INET, SOCK STREAM, 0);
```

```
• bind(server fd, (struct sockaddr*)&address, sizeof(address));
```

```
• listen(server fd, 10);
```

```
• client_socket = accept(server_fd, (struct sockaddr*)&address,
  (socklen t*)&addrlen);
```

pool.enqueue(Task(client\_socket, command));

#### struct Task

**Үндсэн үүрэг:** Хэрэглэгчийн илгээсэн команд болон тухайн хэрэглэгчийн сокетын мэдээллийг багцлан ажлын дараалалд хүлээлгэн өгөх.

#### Гол үйлдэл:

• Task(client socket, command);

#### class ThreadPool

**Үндсэн үүрэг:** Ажлын дарааллаас даалгавруудыг авч, тэдгээрийг processCommand() функцээр боловсруулан, гарсан үр дүнг холбогдох хэрэглэгчид сокет ашиглан илгээх.

#### Гол үйлдлүүд:

- tasks.pop();
- std::string result = processCommand(task.client\_socket, task.command);
- send(task.client socket, result.c str(), result.length(), 0);

#### processCommand()

**Үндсэн үүрэг:** Хэрэглэгчийн илгээсэн командыг боловсруулж, өгөгдлийн сангийн холбогдох үйлдлийг гүйцэтгэнэ. Энэ функц нь KVDatabase болон DatabaseManager зэрэг бүрэлдэхүүнтэй хамтран ажиллана.

#### class KVDatabase

**Үндсэн үүрэг:** Нэг өгөгдлийн сангийн хүрээнд түлхүүр-утга хосуудыг хадгалах болон боловсруулах.

#### Гол үйлдлүүд:

- SET() Тодорхой түлхүүрт утга хадгалах;
- GET() Түлхүүрээр утга хайж авах;
- HAS() Түлхүүр байгаа эсэхийг шалгах;
- UPD() Түлхүүрийн утгыг шинэчлэх;
- DEL() Түлхүүр устгах;
- KEYS() Бүх түлхүүрүүдийн жагсаалтыг буцаах.

#### class DatabaseManager

**Үндсэн үүрэг:** Олон өгөгдлийн санг зэрэг удирдаж, хэрэглэгч тус бүрийн хувийн өгөгдлийн сантай ажиллах боломжийг хангах.

#### Гол үйлдлүүд:

- getDatabase(name) Нэрээр өгөгдлийн санг олж авах;
- listDatabases() Бүх өгөгдлийн сангуудын нэрийг жагсаах.

```
#include <iostream>
  #include <unordered_map>
  #include <string>
  #include <sstream>
  #include <vector>
  #include <queue>
  #include <thread>
  #include <mutex>
  #include <condition_variable>
  #include <atomic>
  #include <functional>
11
 #include <cstring>
  #include <sys/socket.h>
13
  #include <netinet/in.h>
  #include <arpa/inet.h>
15
  #include <unistd.h>
17
  class KVDatabase {
  private:
19
      std::unordered_map<std::string, std::string> store;
20
```

```
std::mutex mutex;
22
  public:
23
       bool set(const std::string& key, const std::string& value) {
24
           std::lock_guard<std::mutex> lock(mutex);
25
           store[key] = value;
26
           return true;
27
       }
28
29
       bool get(const std::string& key, std::string& value) {
30
           std::lock_guard<std::mutex> lock(mutex);
31
           if (store.find(key) != store.end()) {
32
               value = store[key];
33
               return true;
34
           }
35
           return false;
       }
37
       bool has(const std::string& key) {
           std::lock_guard<std::mutex> lock(mutex);
39
           return store.find(key) != store.end();
       }
41
42
       bool upd(const std::string& key, const std::string& new_value) {
43
           std::lock_guard<std::mutex> lock(mutex);
44
           auto it = store.find(key);
45
           if (it != store.end()) {
               it->second = new_value;
47
48
               return true;
```

```
return false;
50
       }
51
52
       bool del(const std::string& key) {
53
           std::lock_guard<std::mutex> lock(mutex);
54
           if (store.find(key) != store.end()) {
55
                store.erase(key);
56
                return true;
57
           }
58
           return false;
59
       }
60
61
       std::vector<std::string> keys() {
62
           std::lock_guard<std::mutex> lock(mutex);
63
           std::vector<std::string> result;
           for (const auto& pair : store) {
65
                result.push_back(pair.first);
           }
67
           return result;
       }
69
  };
70
71
  class DatabaseManager {
  private:
73
       std::unordered_map<std::string, KVDatabase> databases;
       std::mutex mutex;
75
```

```
public:
77
       KVDatabase& getDatabase(const std::string& name) {
78
            std::lock_guard<std::mutex> lock(mutex);
79
            return databases[name];
80
       }
81
       std::vector<std::string> listDatabases() {
82
            std::lock_guard<std::mutex> lock(mutex);
83
            std::vector<std::string> names;
84
            for (const auto& pair : databases) {
85
                names.push_back(pair.first);
           }
87
            return names;
       }
89
90
   };
91
92
   struct Task {
93
       int client_socket;
       std::string command;
95
       Task(int socket, const std::string& cmd) : client_socket(socket),
           command(cmd) {}
   };
97
98
   class ThreadPool {
   private:
100
       std::vector<std::thread> workers;
101
       std::queue < Task > tasks;
102
       std::mutex queue_mutex;
103
```

```
std::condition_variable condition;
104
       std::atomic<bool> stop;
105
       DatabaseManager& dbManager;
106
       std::unordered_map<int, std::string> clientDBs;
107
       std::mutex dbMapMutex;
108
109
       std::vector<std::string> split(const std::string& s, char delimiter
110
          ) {
            std::vector<std::string> tokens;
111
           std::string token;
112
            std::istringstream tokenStream(s);
113
           while (std::getline(tokenStream, token, delimiter)) {
114
                tokens.push_back(token);
115
           }
116
           return tokens;
117
       }
118
119
       std::string processCommand(int client_socket, const std::string&
           command) {
            std::vector<std::string> tokens = split(command, ' ');
121
           if (tokens.empty()) {
122
                return "ERROR: Empty command\n";
123
           }
124
125
            if (tokens[0] == "USE" && tokens.size() == 2) {
126
                std::lock_guard<std::mutex> lock(dbMapMutex);
127
                clientDBs[client_socket] = tokens[1];
128
                return "OK: Switched to database " + tokens[1] + "\n";
129
```

```
}
130
131
            std::string dbname = "db";
132
            {
133
                std::lock_guard<std::mutex> lock(dbMapMutex);
134
                if (clientDBs.count(client_socket)) {
135
                     dbname = clientDBs[client_socket];
136
                }
137
            }
138
139
            KVDatabase& db = dbManager.getDatabase(dbname);
140
            if (tokens[0] == "SET" && tokens.size() >= 3) {
142
                std::string value = tokens[2];
143
                for (size_t i = 3; i < tokens.size(); i++) {</pre>
144
                     value += " " + tokens[i];
145
                }
146
147
                db.set(tokens[1], value);
148
                return "OK\n";
            } else if (tokens[0] == "GET" && tokens.size() == 2) {
150
                std::string value;
151
                if (db.get(tokens[1], value)) {
152
                     return "VALUE: " + value + "\n";
153
                } else {
154
                     return "NULL: Key not found\n";
155
                }
156
            } else if (tokens[0] == "DEL" && tokens.size() == 2) {
```

```
if (db.del(tokens[1])) {
                    return "OK: Key deleted\n";
159
                } else {
160
                    return "ERROR: Key not found\n";
161
                }
162
            } else if (tokens[0] == "HAS" && tokens.size() == 2) {
163
                if (db.has(tokens[1])) {
164
                    return "YES: Key has\n";
165
                } else {
166
                    return "NO: Key not found\n";
167
                }
168
            } else if (tokens[0] == "UPD" && tokens.size() >= 3) {
                std::string new_value = tokens[2];
170
                for (size_t i = 3; i < tokens.size(); i++) {</pre>
171
                    new_value += " " + tokens[i];
172
                }
173
                if (db.upd(tokens[1], new_value)) {
174
                    return "OK: Value update\n";
175
                } else {
176
                    return "ERROR: Key not found\n";
                }
178
            }else if (tokens[0] == "DBNAME" && tokens.size() == 1) {
179
                std::string dbname = "db";
180
                {
181
                     std::lock_guard<std::mutex> lock(dbMapMutex);
182
                    if (clientDBs.count(client_socket)) {
183
                         dbname = clientDBs[client_socket];
184
                     }
```

```
return "CURRENT DB: " + dbname + "\n";
187
           }
188
            else if (tokens[0] == "DBLIST" && tokens.size() == 1) {
189
                std::vector<std::string> dbs = dbManager.listDatabases();
                std::string result = "DATABASES:\n";
191
                for (const auto& name : dbs) {
192
                    result += "- " + name + "\n";
193
                }
194
                return result;
195
           }
196
197
198
            else if (tokens[0] == "KEYS" && tokens.size() == 1) {
199
                std::vector<std::string> keys = db.keys();
200
                std::string result = "KEYS:\n";
                for (const auto& key : keys) {
202
                    result += "- " + key + "\n";
                }
204
                return result;
           } else {
206
                return "ERROR: Unknown command or wrong format\n";
207
           }
208
       }
210
   public:
211
       ThreadPool(size_t threads, DatabaseManager& manager) : stop(false),
212
            dbManager(manager) {
```

```
for (size_t i = 0; i < threads; ++i) {</pre>
213
                 workers.emplace_back([this] {
214
                     while (true) {
215
                          Task task(0, "");
216
                          {
                              std::unique_lock<std::mutex> lock(queue_mutex);
218
                              condition.wait(lock, [this] { return stop || !
219
                                  tasks.empty(); });
                              if (stop && tasks.empty()){
220
                                   return;
221
                              }
222
                              task = tasks.front();
223
                              tasks.pop();
224
                          }
225
                          std::string result = processCommand(task.
226
                             client_socket, task.command);
                          send(task.client_socket, result.c_str(), result.
227
                             length(), 0);
                     }
228
                 });
            }
230
       }
231
232
        void enqueue(Task task) {
233
            {
234
                 std::unique_lock<std::mutex> lock(queue_mutex);
235
                 tasks.push(task);
236
            }
237
```

```
condition.notify_one();
238
        }
239
240
        ~ThreadPool() {
241
            {
                 std::unique_lock<std::mutex> lock(queue_mutex);
243
                 stop = true;
244
            }
245
            condition.notify_all();
246
            for (std::thread& worker : workers) {
247
                 worker.join();
248
            }
249
        }
250
   };
251
252
   class ConnectionListener {
253
   private:
254
        int server_fd;
255
        int port;
256
        ThreadPool& pool;
257
        std::atomic<bool> running;
258
        std::thread listener_thread;
259
260
   public:
        ConnectionListener(int port_num, ThreadPool& thread_pool)
262
            : port(port_num), pool(thread_pool), running(false) {}
263
264
        bool start() {
265
```

```
server_fd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
266
            if (server_fd < 0) return false;</pre>
267
268
            int opt = 1;
269
            setsockopt(server_fd, SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR, &opt, sizeof(
270
               opt));
271
            struct sockaddr_in address;
272
            address.sin_family = AF_INET;
273
            address.sin_addr.s_addr = INADDR_ANY;
274
            address.sin_port = htons(port);
275
            if (bind(server_fd, (struct sockaddr*)&address, sizeof(address)
277
               ) < 0) return false;
            if (listen(server_fd, 10) < 0) return false;</pre>
278
279
            running = true;
280
            listener_thread = std::thread([this, address]() {
                while (running) {
282
                     int addrlen = sizeof(address);
                     int client_socket = accept(server_fd, (struct sockaddr
284
                        *)&address, (socklen_t*)&addrlen);
                     if (!running || client_socket < 0) continue;</pre>
285
                     std::cout << "Client connected" << std::endl;</pre>
                     std::thread([this, client_socket]() {
287
                         char buffer[1024] = {0};
                         while (true) {
289
                             memset(buffer, 0, sizeof(buffer));
```

```
int bytes_read = read(client_socket, buffer,
291
                                 sizeof(buffer));
                              if (bytes_read <= 0) {</pre>
                                  close(client_socket);
293
                                  return;
                              }
295
                              std::string command(buffer);
296
                              if (!command.empty() && command.back() == '\n')
297
                                   command.pop_back();
                              if (command == "EXIT") {
298
                                   send(client_socket, "Goodbye!\n", 9, 0);
299
                                  close(client_socket);
                                  return;
301
                              }
302
                              pool.enqueue(Task(client_socket, command));
303
                         }
                     }).detach();
305
                }
            });
307
            return true;
       }
309
310
       void stop() {
311
            running = false;
312
            int sock = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
313
            struct sockaddr_in addr;
314
            addr.sin_family = AF_INET;
315
            addr.sin_port = htons(port);
```

```
addr.sin_addr.s_addr = inet_addr("127.0.0.1");
317
            connect(sock, (struct sockaddr*)&addr, sizeof(addr));
318
            close(sock);
319
320
            if (listener_thread.joinable()) {
321
                 listener_thread.join();
322
            }
323
            close(server_fd);
324
       }
325
326
        ~ConnectionListener() {
327
            stop();
       }
329
   };
330
331
   int main(int argc, char* argv[]) {
332
        int port = 8080;
333
        if (argc > 1) port = std::stoi(argv[1]);
334
335
        const int NUM_THREADS = 4;
        DatabaseManager dbManager;
337
        ThreadPool pool(NUM_THREADS, dbManager);
338
        ConnectionListener listener(port, pool);
339
340
        if (!listener.start()) {
341
            std::cerr << "Failed to start listener" << std::endl;</pre>
342
            return -1;
343
       }
344
```

```
345
        std::cout << "Server started with " << NUM_THREADS << " worker
346
           threads on port " << port << std::endl;</pre>
        std::cout << "Press Enter to stop the server..." << std::endl;
347
        std::cin.get();
348
349
        listener.stop();
350
        std::cout << "Server stopped" << std::endl;</pre>
351
        return 0;
352
   }
353
```

Код 3.1: Серверийн хэрэгжүүлэлт

```
PROBLEMS 1 OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL PORTS

(base) macbook@Macbooks-MacBook-Pro-5 test-1 % g++ -std=c++11 -pthread server.cpp -o server (base) macbook@Macbooks-MacBook-Pro-5 test-1 % ./server

Server started with 4 worker threads on port 8080

Press Enter to stop the server...

Client connected
```

Зураг 3.1: Сервер

### 3.2 Клиент

Клиент хэрэгжүүлэлт нь TCP сокет ашиглан сервертэй холбогдож, хэрэглэгчийн оруулсан командыг сервер рүү илгээж, серверээс ирсэн хариуг уншиж харуулдаг.

#### Гол үйлдлүүд:

```
    sock = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
    connect(sock, (struct sockaddr*)&serv_addr, sizeof(serv_addr)) < 0;</li>
    send(sock, input.c_str(), input.length(), 0);
    valread = read(sock, buffer, sizeof(buffer));
```

```
#include <iostream>
  #include <string>
  #include <cstring>
3
  #include <sys/socket.h>
  #include <netinet/in.h>
  #include <arpa/inet.h>
  #include <unistd.h>
8
9
  void printHelp() {
10
      std::cout << "\ n:" << std::endl;
11
       std::cout << " SET <key> <value> -
                                                            " << std::endl;
12
      std::cout << " GET <key>
                                                           " << std::endl;
       std::cout << " DEL <key>
                                                            " << std::endl;
14
      std::cout << " UPD <key><value>
                                                          " << std::endl;</pre>
15
                                                                 " << std::
       std::cout << " HAS <key>
16
          endl;
       std::cout << " KEYS
                                                                     " << std
17
          ::endl;
       std::cout << " USE
                                                              database -
18
          " << std::endl;
```

```
std::cout << " DBNAME
                                                                   database -
           " << std::endl;</pre>
       std::cout << " DBLIST
                                                                          " << std
                                                    database -
           ::endl;
       std::cout << " EXIT
                                                    " << std::endl;</pre>
21
  }
22
23
   int main() {
24
       const char* server_ip = "127.0.0.1";
25
       const int port = 8080;
26
27
       int sock = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
28
       if (sock < 0) {</pre>
29
            std::cerr << "Socket creation error\n";</pre>
30
           return 1;
31
       }
32
33
       struct sockaddr_in serv_addr;
       serv_addr.sin_family = AF_INET;
35
       serv_addr.sin_port = htons(port);
36
37
       if (inet_pton(AF_INET, server_ip, &serv_addr.sin_addr) <= 0) {</pre>
38
            std::cerr << "Invalid or unsupported IP address\n";</pre>
39
            return 1;
40
       }
41
42
       if (connect(sock, (struct sockaddr*)&serv_addr, sizeof(serv_addr))
43
           < 0) {
```

```
std::cerr << "Failed to server\n";</pre>
           return 1;
45
       }
47
       std::cout << "Connected to the server. Please enter a command:\n";
48
       printHelp();
49
50
       while (true) {
51
            std::string input;
52
            std::cout << "db> ";
53
            std::getline(std::cin, input);
54
55
            if (input.empty()) continue;
56
57
            input += "\n";
58
            send(sock, input.c_str(), input.length(), 0);
59
60
            if (input.find("EXIT") != std::string::npos) {
61
                break;
62
           }
63
64
            char buffer[1024] = {0};
65
            int valread = read(sock, buffer, sizeof(buffer));
66
            if (valread > 0) {
                std::cout << buffer;</pre>
68
            } else {
                std::cerr << "Failed to server\n";</pre>
70
                break;
71
```

Код 3.2: Клиентийн хэрэгжүүлэлт

```
(base) macbook@Macbooks-MacBook-Pro-5 test-2 \% g++ -std=c++11 -pthread client.cpp -o client (base) macbook@Macbooks-MacBook-Pro-5 test-2 \% ./client Connected to the server. Please enter a command:
Командууд:
SET <key> <value>
                                 – Түлхүүр утга хосыг хадгалах
   GET <key>
                                   – Түлхүүрээр утгыг олж авах
   DEL <key>
                                   - Түлхүүр утгын хосыг устгах
   UPD <key><value>
                                   – Түлхүүрээр утгыг өөрчлөх
                                   - Түлхүүр өгөгдлийн санд байгааг харах
- Өгөгдлийн сангийн бүх түлхүүрүүдийг жагсаах
- Хэрэглэгч өөрийн ашиглаж буй database—аа солих.
- Тухайн хэрэглэгчийн идэвхтэй database—г харуулах.
   KEYS
USE
   DBNAME
   DBLIST
                                   – Бүх database-ийн нэрсийг жагсаах
   EXIT
db> ∏
```

Зураг 3.2: Клиент

## 3.3 Үр дүн

#### 3.3.1 Хугацааны харьцуулалт

	1'000'000 өгөгдөл "SET"	1'000'000 хэрэглэгч параллель
Миний систем	77.1359	0.1476
Redis	71.6279	11.5743

Table 3.1: Хугацааны харьцуулалт

# Дүгнэлт

Бакалаврын судалгааны ажлын хүрээнд санах ойд суурилсан түлхүүр-утга өгөгдлийн сангийн сервер болон клиент программыг С++ программчлалын хэл ашиглан амжилттайгаар хөгжүүлж, онолын мэдлэгээ практикт хэрэгжүүлэн бататгасан. Судалгааны явцад зөвхөн программчлалын техник арга зүйг эзэмшихээс гадна асуудлыг шат дараатайгаар задлан шинжлэх, оновчтой шийдэл боловсруулах, хөгжүүлэлтийн үйл явцыг зохион байгуулах, мөн албан ёсны баримт бичиг болон эх сурвалжуудыг үр өгөөжтэйгөөр ашиглах зэрэг мэргэжлийн чухал ур чадваруудыг эзэмшсэн болно.

Судалгааны ажлын явцад тулгарсан техникийн болон зохион байгуулалтын шинжтэй хүндрэлүүдийг оновчтой төлөвлөлт, үе шаттай гүйцэтгэлээр шийдвэрлэх явцад мэргэжлийн чадамжийг улам сайжруулах нөхцөл бүрдсэн.

Цаашид уг судалгааны ажил болон түүний хүрээнд олж авсан мэдлэг, туршлагадаа үндэслэн мэргэжлийн ур чадвараа улам гүнзгийрүүлэн хөгжүүлж, программ хангамжийн салбарт олон улсын түвшинд ажиллах чадвартай инженер болохыг зорьж байна. Энэхүү судалгааны ажил нь миний мэргэжлийн замналын эхлэл бөгөөд цаашид илүү ихийг суралцах, тасралтгүй хөгжих шаардлагатайг ухамсарлан ойлгосон болно.

# **Bibliography**

- [1] Younes Khourdifi Alae El Alami, Mohamed Bahaj. Supply of a key value database redis inmemory by data from a relational database. *2018 19th IEEE Mediterranean Electrotechnical Conference (MELECON)*, pages 46–51, May 2018.
- [2] Michael Cornwell. Anatomy of a solid-state drive. Queue, 10(10):30–36, Oct 2012.
- [3] Qian Liu. A high performance memory key-value database based on redis. *Journal of Computers*, 14(3):170–183, 2019.
- [4] Ramya S. On demand cache management and cache migration to balance the cache load. *International Journal for Research in Applied Science and Engineering Technology*, V(IX):831–833, Sep 2017.
- [5] Barak Shoshany. A c++17 thread pool for high-performance scientific computing. *SoftwareX*, 26:101687, May 2024.
- [6] D. Puida undefined undefined. Modification of a thread pool algorithm with multiple task queues. *Computer systems and network*, 5(1):96–102, Dec 2023.
- [7] Dai ZJ. disk.frame: Larger-than-ram disk-based data manipulation framework. *CRAN: Contributed Packages*, Aug 2019.