

III TRINITY LAB

Review of p2p Chord project

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

- Отсутствуют материалы по Хорде

- Выполнен научно-технический поиск:

- Обзорные материалы про р2р алгоритмов – 2 книги, научные публикации:

1. *Tarkoma S.* Publish/Subscribe Systems. Design and Principles // John Wiley & Sons Ltd. 2012. 346 p.

2. *Korzun D., Gurtov A.* Structured Peer-to-peer Systems // Springer New York. 2013. 375 p.

3. *Dhara K., Guo Y., Kolberg M., Wu X.* Overview of Structured Peer-to-Peer Overlay Algorithms // *Handbook of Peer-to-Peer Networking*. 2010. pp.223-256.

4. Другие

Table 11.4 Comparison of CR-Chord with existing extensions to basic Chord

Chord-based design	Parameters being improved	Means of improvement	Key differences with CR-Chord
EpiChord [19]	Lookup latency, number of hops, availability under churn.	Increased finger table size, parallel lookups.	Maintenance of many neighbors. Iterative lookups.
F-Chord [4]	Number of hops, availability.	Modified finger selection procedure.	No independent variation of routing state. No multi-path routing.
Freebie fingers [18]	Number of hops.	Additional $O(\log N)$ fingers without causing additional traffic.	No independent variation of routing state. No multi-path routing.
Bidirectional latency-sensitive Chord [32], LLChord [15], topology matching [8]	Lookup latency. ([32] also reduces the number of hops via bidirectional routing similarly to [23].)	Proximity neighbor selection (PNS).	No independent variation of routing table sizes. No multi-path routing.
Fiat's et al. S-Chord [9]	Resilience to Byzantine join attack.	Increased finger table size, more messages sent during lookup and join procedures.	No multi-path routing.
Zig-zag routing [7, 27]	Resilience to sybil attack.	Trust profile for individual nodes, altered routing algorithm.	Iterative lookups. No independent variation of routing table sizes. No multi-path routing.
Cyclone [1]	Resilience to data-forwarding attack.	Increasing the number of disjoint paths. Multi-path routing.	No independent variation of routing table sizes.
Mesaros's et al. S-Chord [23]	Lookup performance in number of hops.	Bidirectional routing.	No independent variation of routing table sizes. No multi-path routing.
RChord [35]	Lookup performance in number of hops. Resilience to routing attacks.	Bidirectional routing.	No independent variation of routing table sizes. No multi-path routing.
P-Chord, PL-Chord [17]	Lookup availability depending on node lifetime, number of hops.	Bidirectional routing, supernodes.	No independent variation of routing table sizes. Doesn't consider malicious nodes.
H-Chord [5]	Number of hops.	Neighbor-of-neighbor routing.	No independent variation of routing table sizes. No resistance to malicious nodes and churn. No multi-path routing.
Chord enhancement by [2]	Number of hops, Lookup latency.	Neighbor-of-neighbor routing. Proximity route selection.	No independent variation of routing table sizes. No resistance to malicious nodes and churn. No multi-path routing.

Проект Хорда

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

- Отсутствуют материалы по Хорде

- Выполнен научно-технический поиск:

- Обзорные материалы про p2p алгоритмов – 2 книги, научные публикации:

1. *Tarkoma S.* Publish/Subscribe Systems. Design and Principles // John Wiley & Sons Ltd. 2012. 346 p.

2. *Korzun D., Gurtov A.* Structured Peer-to-peer Systems // Springer New York. 2013. 375 p.

3. *Dhara K., Guo Y., Kolberg M., Wu X.* Overview of Structured Peer-to-Peer Overlay Algorithms // *Handbook of Peer-to-Peer Networking*. 2010. pp.223-256.

4. Другие

Chord-based design	Parameters being improved Lookup latency, number of	Means of improvement Increased finger table size,	Key differences with CR-Chord Maintenance of many	
EpiChord [19]				
F-Chord [4]	Geometry	Circular Node-ID space, logarithmic degree mesh	Plaxton-style mesh network, prefix routing	XOR metric for distance between points in the key space.
Freebie fingers				
Bidirectional la Chord [32], topology m	Routing algorithm	Search query forwarded to “closer” node	Matching Key and prefix of Node-ID	(XOR) Matching Key and Node-ID based routing done parallelly.
Fiat’s et al. S-C				
Zig-zag routing	Routing performance	$O(\log N)$, where N is the number of peers	$O(\log_B N)$, where N is number of peers, and $B=2b$, b is number of bits of NodeID	$O(\log_B N)+c$, Where N is number of peers, $B=2b$, b is number of bits of Node-ID, and c is a small constant
Cyclone [1]				
Mesaros’s et al	Join/Leave performance	$(\log N)^2$	$\log_B N$	$\log_B N+c$
RChord [35]				
P-Chord, PL-C	Routing table maintenance	Periodic stabilization protocol at nodes to learn about newly joined nodes, update successor and predecessor, and fix finger tables.	Neighboring nodes periodically exchange keep-alive messages. The leaf sets of nodes with adjacent Node-Id overlap.	Failure of peers will not cause network-wide failure. Replicate data across multiple peers.
H-Chord [5]				
Chord enhance				
	Bootstrap-ping	A new node knows an existing Chord	A new node knows a nearby Pastry	A new node knows an existing Kademlia

Проект Хорда

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

- Отсутствуют материалы по Хорде

- Выполнен научно-технический поиск:

- Обзорные материалы про p2p алгоритмов – 2 книги, научные публикации:

1. *Tarkoma S.* Publish/Subscribe Systems. Design and Principles // John Wiley & Sons Ltd. 2012. 346 p.

2. *Korzun D., Gurtov A.* Structured Peer-to-peer Systems // Springer New York. 2013. 375 p.

3. *Dhara K., Guo Y., Kolberg M., Wu X.* Overview of Structured Peer-to-Peer Overlay Algorithms // *Handbook of Peer-to-Peer Networking*. 2010. pp.223-256.

4. Другие

- Найдено улучшение Хорды для уменьшения задержек

Jiang Yi, Jinyuan Y. A Low Latency Chord Routing Algo for DHT // 1st Int. Symp. on Pervasive Computing and App. 2006. pp. 825-830

Table 11.4 Comparison of CR-Chord with existing extensions to basic Chord				
Chord-based design		Parameters being improved	Means of improvement	Key differences with CR-Chord
		Lookup latency, number of	Increased finger table size,	Maintenance of many
EpiChord [19]				
F-Chord [4]	Geometry	Circular Node-ID space, logarithmic degree mesh	Plaxton-style mesh network, prefix routing	XOR metric for distance between points in the key space.
Freebie fingers	Routing algorithm	Search query forwarded to “closer” node	Matching Key and prefix of Node-ID	(XOR) Matching Key and Node-ID based routing done parallelly.
Bidirectional la Chord [32], topology m	Routing performance	$O(\log N)$, where N is the number of peers	$O(\log_B N)$, where N is number of peers, and $B=2b$, b is number of bits of NodeID	$O(\log_B N)+c$, Where N is number of peers, $B=2b$, b is number of bits of Node-ID, and c is a small constant
Fiat’s et al. S-C	Join/Leave performance	$(\log N)^2$	$\log_B N$	$\log_B N + c$
Zig-zag routing	Routing table maintenance	Periodic stabilization protocol at nodes to learn about newly joined nodes, update successor and predecessor, and fix finger tables.	Neighboring nodes periodically exchange keep-alive messages. The leaf sets of nodes with adjacent Node-Id overlap.	Failure of peers will not cause network-wide failure. Replicate data across multiple peers.
Cyclone [1]	Bootstrap-ping	A new node knows an existing Chord	A new node knows a nearby Pastry	A new node knows an existing Kademlia
Mesaros’s et al				
RChord [35]				
P-Chord, PL-C				
H-Chord [5]				
Chord enhance				

Проект Хорда

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

- Отсутствуют материалы по Хорде

- Выполнен научно-технический поиск:

- Обзорные материалы про p2p алгоритмов – 2 книги, научные публикации:

1. *Tarkoma S.* Publish/Subscribe Systems. Design and Principles // John Wiley & Sons Ltd. 2012. 346 p.

2. *Korzun D., Gurtov A.* Structured Peer-to-peer Systems // Springer New York. 2013. 375 p.

3. *Dhara K., Guo Y., Kolberg M., Wu X.* Overview of Structured Peer-to-Peer Overlay Algorithms // *Handbook of Peer-to-Peer Networking*. 2010. pp.223-256.

4. Другие

- Найдено улучшение Хорды для уменьшения задержек

Jiang Yi, Jinyuan Y. A Low Latency Chord Routing Algo for DHT // 1st Int. Symp. on Pervasive Computing and App. 2006. pp. 825-830/

- Найден алгоритм широковещания Хорды

Huang K., Zhang D. DHT-based lightweight broadcast algorithms in large-scale computing infrastructures // Future Generation Computer Systems. 2010. pp.291-303

Table 11.4 Comparison of CR-Chord with existing extensions to basic Chord				
Chord-based design		Parameters being improved	Means of improvement	Key differences with CR-Chord
		Lookup latency, number of	Increased finger table size,	Maintenance of many
EpiChord [19]				
F-Chord [4]	Geometry	Circular Node-ID space, logarithmic degree mesh	Plaxton-style mesh network, prefix routing	XOR metric for distance between points in the key space.
Freebie fingers	Routing algorithm	Search query forwarded to “closer” node	Matching Key and prefix of Node-ID	(XOR) Matching Key and Node-ID based routing done parallelly.
Bidirectional l-Chord [32], topology m	Routing performance	$O(\log N)$, where N is the number of peers	$O(\log_B N)$, where N is number of peers, and $B=2^b$, b is number of bits of NodeID	$O(\log_B N)+c$, Where N is number of peers, $B=2^b$, b is number of bits of Node-ID, and c is a small constant
Fiat’s et al. S-C	Join/Leave performance	$(\log N)^2$	$\log_B N$	$\log_B N + c$
Zig-zag routing	Routing table maintenance	Periodic stabilization protocol at nodes to learn about newly joined nodes, update successor and predecessor, and fix finger tables.	Neighboring nodes periodically exchange keep-alive messages. The leaf sets of nodes with adjacent Node-Id overlap.	Failure of peers will not cause network-wide failure. Replicate data across multiple peers.
Cyclone [1]	Bootstrap-ping	A new node knows an existing Chord	A new node knows a nearby Pastry	A new node knows an existing Kademlia
Mesaros’s et al				
RChord [35]				
P-Chord, PL-C				
H-Chord [5]				
Chord enhance				

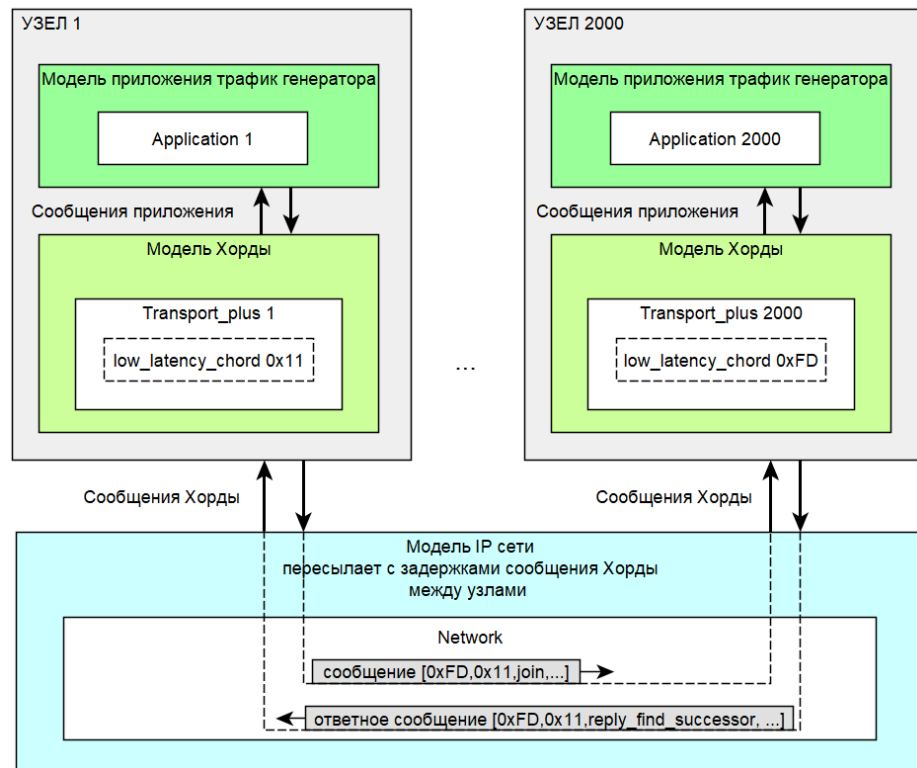
Проект Хорда. Разработка модели

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

Выполнено:

- Подготовлен черновик укрупненного описания Хорды, конечный автомат
- Разработка кода началась 27 сентября, первый камит
- Модель состоит из:

- Модель Трафик генератора
- Модель Хорды
- Модель упрощенной сети



Проект Хорда. Разработка модели

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

Выполнено:

- Подготовлен черновик укрупненного описания Хорды, конечный автомат
- Разработка кода началась 27 сентября, первый камит

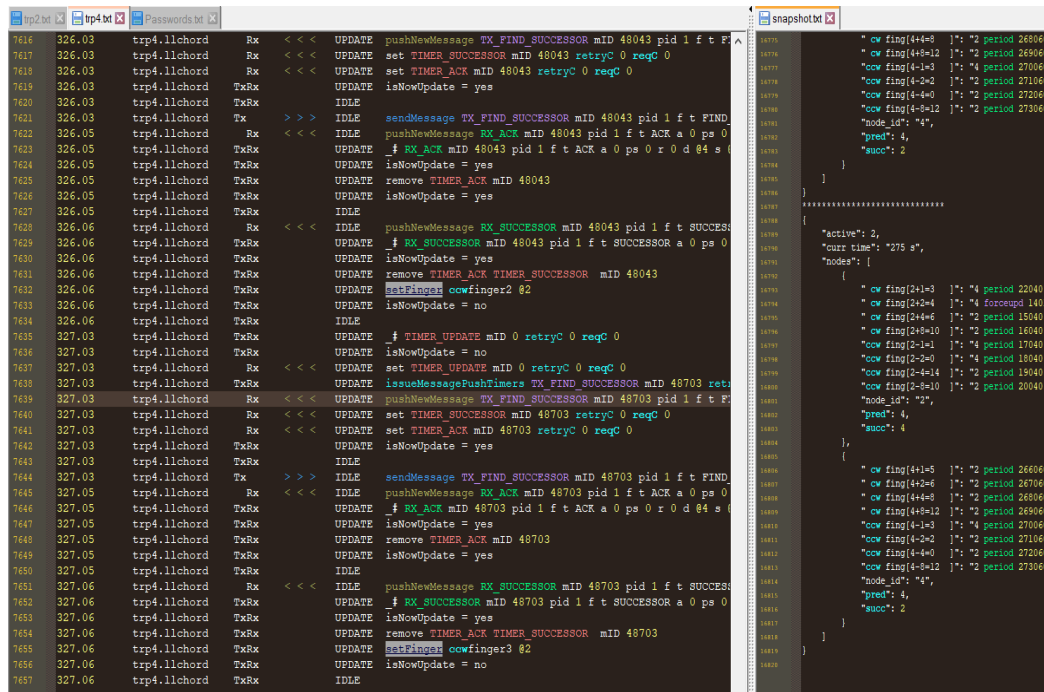
- Модель состоит из:

➤ Модель Трафик генератора

➤ Модель Хорды

➤ Модель упрощенной сети

- Модель выводит детальные логи о работе Хорды и скриншоты *fingers* с подсветкой



Проект Хорда. Разработка модели

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

Разработка началась **27 сентября**

Простота описания Хорды ввела в заблуждение.

Для работы Хорды в мерцающей сети были добавлены:

- **10 приоритетов сообщений** – срочная отправка сообщений при подключении узла и обновлении fingers
 - JOIN = 1, наивысший приоритет
 - NOTIFY,
 - ACK,
 - SUCCESSOR,
 - FIND_SUCCESSOR,
 - PREDECESSOR,
 - FIND_PREDECESSOR,
 - BROADCAST,
 - MULTICAST,
 - SINGLE = 10

Проект Хорда. Разработка модели

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

Разработка началась **27 сентября**

Простота описания Хорды ввела в заблуждение.

Для работы Хорды в мерцающей сети были добавлены:

- **10 приоритетов сообщений** – срочная отправка сообщений при подключении узла и обновлении fingers
- **5 таймеров, счетчики, буферизация запросных сообщений повторной отправки** – гарантированная доставка сообщений с подтверждением для мерцающей сети

Проект Хорда. Разработка модели

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

Разработка началась **27 сентября**

Простота описания Хорды ввела в заблуждение.

Для работы Хорды в мерцающей сети были добавлены:

- **10 приоритетов сообщений** – срочная отправка сообщений при подключении узла и обновлении fingers
- **5 таймеров, счетчики, буферизация запросных сообщений повторной отправки** – гарантированная доставка сообщений с подтверждением для мерцающей сети

Проект Хорда. Разработка модели

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

Разработка началась **27 сентября**

Простота описания Хорды ввела в заблуждение.

Для работы Хорды в мерцающей сети были добавлены:

- **10 приоритетов сообщений** – срочная отправка сообщений при подключении узла и обновлении fingers
- **5 таймеров, счетчики, буферизация запросных сообщений повторной отправки** – гарантированная доставка сообщений с подтверждением для мерцающей сети
- **Автоматическая перезагрузка Хорды**

Проект Хорда. Разработка модели

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

Разработка началась **27 сентября**

Простота описания Хорды ввела в заблуждение.

Для работы Хорды в мерцающей сети были добавлены:

- **10 приоритетов сообщений** – срочная отправка сообщений при подключении узла и обновлении fingers
- **5 таймеров, счетчики, буферизация запросных сообщений повторной отправки** – гарантированная доставка сообщений с подтверждением для мерцающей сети
- **Автоматическая перезагрузка Хорды**
- **14 очередей с настраиваемым `max_deep`** – разрешение конфликтов одновременной обработки принятых и отправляемых сообщений, таймеров и событий перезагрузки Хорды



Проект Хорда. Разработка модели

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

Разработка началась **27 сентября**

Простота описания Хорды ввела в заблуждение.

Для работы Хорды в мерцающей сети были добавлены:

- **10 приоритетов сообщений** – срочная отправка сообщений при подключении узла и обновлении fingers
- **5 таймеров, счетчики, буферизация запросных сообщений повторной отправки** – гарантированная доставка сообщений с подтверждением для мерцающей сети
- **Автоматическая перезагрузка Хорды**
- **14 очередей с настраиваемым max_deep** – разрешение конфликтов одновременной обработки принятых и отправляемых сообщений, таймеров и перезагрузки Хорды
- **Интервальная случайная нумерация с запоминанием** – идентификация сообщений – минимальная защита для отбрасывания сообщений от неизвестных узлов
 - $[0; 65535]$ делится на 131 интервал шириной 500 чисел
 - генерируется (псевдо)случайное число r в одном из интервалов
 - $messageID = (nodeAddr.id \ll 16) + r$

Проект Хорда. Разработка модели

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

Разработка началась **27 сентября**

Простота описания Хорды ввела в заблуждение.

Для работы Хорды в мерцающей сети были добавлены:

- **10 приоритетов сообщений** – срочная отправка сообщений при подключении узла и обновлении fingers
- **5 таймеров, счетчики, буферизация запросных сообщений повторной отправки** – гарантированная доставка сообщений с подтверждением для мерцающей сети
- **Автоматическая перезагрузка Хорды**
- **14 очередей с настраиваемым max_deep** – разрешение конфликтов одновременной обработки принятых и отправляемых сообщений, таймеров и перезагрузки Хорды
- **Интервальная случайная нумерация с запоминанием** – идентификация сообщений – минимальная защита для отбрасывания сообщений от неизвестных узлов
- **Конфигурационные** параметры для работы каждого уровня

Проект Хорда. Разработка модели

Задача: разработка Хорды с широковещанием для мерцающей сети 2000+ узлов

Разработка началась **27 сентября**

Простота описания Хорды ввела в заблуждение.

Для работы Хорды в мерцающей сети были добавлены:

- **10 приоритетов сообщений** – срочная отправка сообщений при подключении узла и обновлении fingers
- **5 таймеров, счетчики, буферизация запросных сообщений повторной отправки** – гарантированная доставка сообщений с подтверждением для мерцающей сети
- **Автоматическая перезагрузка Хорды**
- **14 очередей с настраиваемым max_deep** – для разрешение конфликтов одновременной обработки принятых и отправляемых сообщений, таймеров и перезагрузки Хорды
- **Интервальная случайная нумерация с запоминанием** – идентификация сообщений – минимальная защита для отбрасывания сообщений от неизвестных узлов
- **Конфигурационные** параметры для работы каждого уровня

Для Хорды задается **15** конфигурационных параметров + **max_deep, size, priority** для очередей, режим логов, путь сохранения и др.:

```
{netwAddr; seed; TrxSuccOnJoin; TrxSucc; TrxPred; Tupdate; TrxAck;  
  TrxDuple; CtxJoin; CtxFindSucc; CtxRetry; CrxDuple; fingersSize; needsACK; fillFingersMinQty}
```

Проект Хорда. Разработка модели

Задача: разработка Хорды для мерцающей сети 2000+ узлов

4 ноября — ставится задача — **через 4-5 недель** продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

The pseudocode to stabilize the chord ring/circle after node joins and departures is as follows:

```
// create a new Chord ring.
n.create()
    predecessor := nil
    successor := n

// join a Chord ring containing node n'.
n.join(n')
    predecessor := nil
    successor := n'.find_successor(n)

// called periodically. n asks the successor
// about its predecessor, verifies if n's immediate
// successor is consistent, and tells the successor about n
n.stabilize()
    x = successor.predecessor
    if x ∈ (n, successor) then
        successor := x
    successor.notify(n)

// n' thinks it might be our predecessor.
n.notify(n')
    if predecessor is nil or n' ∈ (predecessor, n) then
        predecessor := n'

// called periodically. refreshes finger table entries.
// next stores the index of the finger to fix
n.fix_fingers()
    next := next + 1
    if next > m then
        next := 1
    finger[next] := find_successor(n + 2next-1);

// called periodically. checks whether predecessor has failed.
n.check_predecessor()
    if predecessor has failed then
        predecessor := nil
```

The pseudocode to find the *successor* node of an id is given below:

```
// ask node n to find the successor of id
n.find_successor(id)
    // Yes, that should be a closing square bracket to match
    // It is a half closed interval.
    if id ∈ (n, successor] then
        return successor
    else
        // forward the query around the circle
        n0 := closest_preceding_node(id)
        return n0.find_successor(id)

// search the local table for the highest predecessor of id
n.closest_preceding_node(id)
    for i = m downto 1 do
        if (finger[i] ∈ (n, id)) then
            return finger[i]
    return n
```


Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – **через 4-5 недель** продемонстрировать механизм установки *fingers* Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделана установка *fingers* Хорды + другие механизмы.

fingers не устанавливаются – **ошибки в описании Хорды**

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

1. Бесконечная рекурсия

```
1 → n.find_successor(id)
2 // Yes, that should be a closing square bracket to match the open
3 // It is a half closed interval.
4 if id ∈ (n, successor] then
5     return successor
6 else
7     // forward the query around the circle
8     n0 := closest_preceding_node(id)
9 ← return n0.find_successor(id)
10
11 // search the local table for the highest predecessor of id
12 n.closest_preceding_node(id)
13 for i = m downto 1 do
14     if (finger[i] ∈ (n, id)) then
15         return finger[i]
16 return n
```

Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – Костя ставится задача – **через 4-5 недель** продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.
fingers не устанавливаются – ошибки в описании Хорды

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

1. Бесконечная рекурсия **Исправлено** ✓

```
1 → // ask node n to find the successor of id
2   n.find successor(id)
3   // Yes, that should be a closing square bracket to match the open
4   // It is a half closed interval.
5   if id ∈ (n, successor] then
6     return successor
7   else
8     // forward the query around the circle
9     n0 := closest_preceding_node(id)
10    ← return n0.find_successor(id)
11
12 // search the local table for the highest predecessor of id
13 n.closest_preceding_node(id)
14   for i = m downto 1 do
15     if (finger[i] ∈ (n, id)) then
16       return finger[i]
17   return n
```

Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – через 4-5 недель продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.
fingers не устанавливаются – ошибки в описании Хорды

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

2. Нет запрета на обновление finger у самого себя

Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – через 4-5 недель продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.
fingers не устанавливаются – ошибки в описании Хорды

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

2. Нет запрета на обновление finger у самого себя Исправлено 

Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – через 4-5 недель продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.

fingers не устанавливаются – ошибки в описании Хорды

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

2. Нет запрета на обновление finger у самого себя **Исправлено** ✓

3. Не видит finger, хотя он есть **Исправлено** ✓

```
// search the local table for the highest predecessor of id
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

пример:
4 ∈ (1; 4) - не выполняется
будет возвращен return n = 1
failed

Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – **через 4-5 недель** продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.

fingers не устанавливаются – **ошибки в описании Хорды**

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

2. Нет запрета на обновление finger у самого себя **Исправлено** ✓

3. Не видит finger, хотя он есть **Исправлено** ✓

```
// search the local table for the highest predecessor of id
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

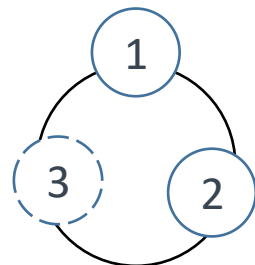
пример:
 $4 \in (1; 4)$ - не выполняется
будет возвращен $\text{return } n = 1$
failed

4. Механизм подключения узла к сети не позволяет в полной мере добавить узел в кольцо

```
// join a Chord ring containing node n'
n.join(n')
  predecessor := nil
  successor := n'.find_successor(n)
```

2

$2|+1 = 3 \rightarrow \text{null}$
 $2|+2 = 4 \rightarrow \text{null}$
 $2|+4 = 6 \rightarrow \text{null}$
 $2|+8 = 10 \rightarrow \text{null}$



Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – **через 4-5 недель** продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.

fingers не устанавливаются – **ошибки в описании Хорды**

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

2. Нет запрета на обновление finger у самого себя **Исправлено** ✓

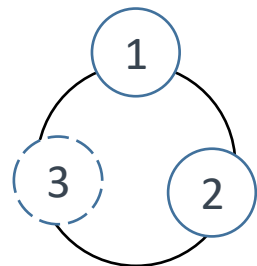
3. Не видит finger, хотя он есть **Исправлено** ✓

```
// search the local table for the highest predecessor of id
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

пример:
 $4 \in (1; 4)$ - не выполняется
будет возвращен $\text{return } n = 1$
failed

4. Механизм подключения узла к сети не позволяет в полной мере добавить узел в кольцо

```
// join a Chord ring containing node n'
n.join(n')
  predecessor := nil
  successor := n'.find_successor(n)
```



Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – **через 4-5 недель** продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.

fingers не устанавливаются – **ошибки в описании Хорды**

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

2. Нет запрета на обновление finger у самого себя **Исправлено** ✓

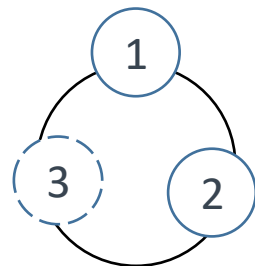
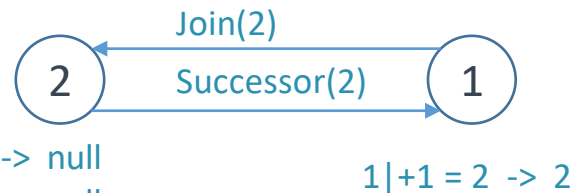
3. Не видит finger, хотя он есть **Исправлено** ✓

```
// search the local table for the highest predecessor of id
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

пример:
 $4 \in (1; 4)$ - не выполняется
будет возвращен $\text{return } n = 1$
failed

4. Механизм подключения узла к сети не позволяет в полной мере добавить узел в кольцо

```
// join a Chord ring containing node n'
n.join(n')
  predecessor := nil
  successor := n'.find_successor(n)
```



Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – **через 4-5 недель** продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.

fingers не устанавливаются – **ошибки в описании Хорды**

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

2. Нет запрета на обновление finger у самого себя **Исправлено** ✓

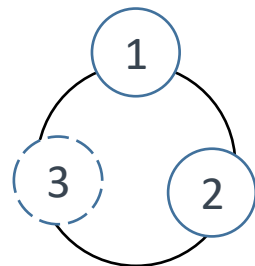
3. Не видит finger, хотя он есть **Исправлено** ✓

```
// search the local table for the highest predecessor of id
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

пример:
 $4 \in (1; 4)$ - не выполняется
будет возвращен $\text{return } n = 1$
failed

4. Механизм подключения узла к сети не позволяет в полной мере добавить узел в кольцо

```
// join a Chord ring containing node n'
n.join(n')
  predecessor := nil
  successor := n'.find_successor(n)
```



Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – **через 4-5 недель** продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.

fingers не устанавливаются – **ошибки в описании Хорды**

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

2. Нет запрета на обновление finger у самого себя **Исправлено** ✓

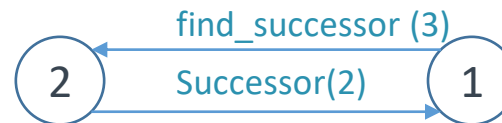
3. Не видит finger, хотя он есть **Исправлено** ✓

```
// search the local table for the highest predecessor of id
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

пример:
 $4 \in (1; 4)$ - не выполняется
будет возвращен $\text{return } n = 1$
failed

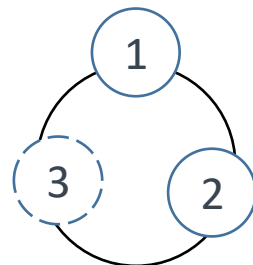
4. Механизм подключения узла к сети не позволяет в полной мере добавить узел в кольцо

```
// join a Chord ring containing node n'
n.join(n')
  predecessor := nil
  successor := n'.find_successor(n)
```



$2|+1 = 3 \rightarrow \text{null}$
 $2|+2 = 4 \rightarrow \text{null}$
 $2|+4 = 6 \rightarrow \text{null}$
 $2|+8 = 10 \rightarrow \text{null}$

$1|+1 = 2 \rightarrow 2$
 $1|+2 = 3 \rightarrow 2$



Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – **через 4-5 недель** продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.

fingers не устанавливаются – **ошибки в описании Хорды**

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

2. Нет запрета на обновление finger у самого себя **Исправлено** ✓

3. Не видит finger, хотя он есть **Исправлено** ✓

```
// search the local table for the highest predecessor of id
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

пример:
4 ∈ (1; 4) - не выполняется
будет возвращен return n = 1
failed

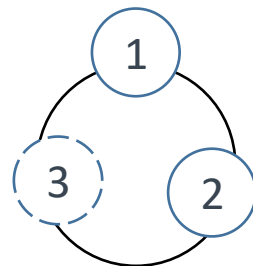
4. Механизм подключения узла к сети не позволяет в полной мере добавить узел в кольцо

```
// join a Chord ring containing node n'
n.join(n')
  predecessor := nil
  successor := n'.find_successor(n)
```



2|+1 = 3 -> null
2|+2 = 4 -> null
2|+4 = 6 -> null
2|+8 = 10 -> null

1|+1 = 2 -> 2
1|+2 = 3 -> 2 **failed!**
правильно 1!
узел 2 не видит узла 1



Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – **через 4-5 недель** продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.

fingers не устанавливаются – **ошибки в описании Хорды**

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

2. Нет запрета на обновление finger у самого себя **Исправлено** ✓

3. Не видит finger, хотя он есть **Исправлено** ✓

```
// search the local table for the highest predecessor of id
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

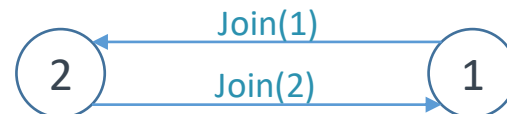
пример:
 $4 \in (1; 4)$ - не выполняется
будет возвращен $\text{return } n = 1$
failed

4. Механизм подключения узла к сети не позволяет в полной мере добавить узел в кольцо **Исправлено** ✓

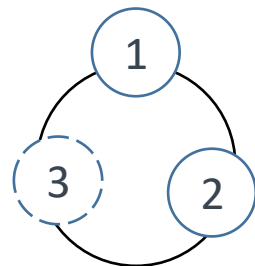
Принудительно обновляю fingers узла 2 при добавлении узла 1, запускаю fix_fingers

```
// join a Chord ring containing node n'
n.join(n')
  predecessor := nil
  successor := n'.find_successor(n)
```

$2|+1 = 3 \rightarrow 2$
 $2|+2 = 4 \rightarrow 1$
 $2|+4 = 6 \rightarrow 1$
 $2|+8 = 10 \rightarrow 1$



$1|+1 = 2 \rightarrow 2$
 $1|+2 = 3 \rightarrow 1$



Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – **через 4-5 недель** продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.

fingers не устанавливаются – **ошибки в описании Хорды**

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

2. Нет запрета на обновление finger у самого себя **Исправлено** ✓

3. Не видит finger, хотя он есть **Исправлено** ✓

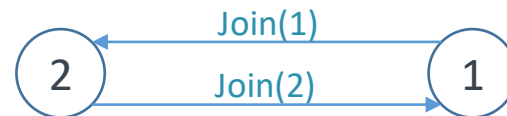
```
// search the local table for the highest predecessor of id
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

пример:
 $4 \in (1; 4)$ - не выполняется
будет возвращен $\text{return } n = 1$
failed

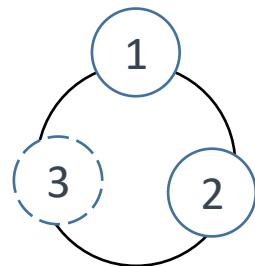
4. Механизм подключения узла к сети не позволяет в полной мере добавить узел в кольцо

```
// join a Chord ring containing node n'
n.join(n')
  predecessor := nil
  successor := n'.find_successor(n)
```

$2|+1 = 3 \rightarrow 2$
 $2|+2 = 4 \rightarrow 1$
 $2|+4 = 6 \rightarrow 1$
 $2|+8 = 10 \rightarrow 1$



$1|+1 = 2 \rightarrow 2$
 $1|+2 = 3 \rightarrow 1$



Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – **через 4-5 недель** продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.

fingers не устанавливаются – **ошибки в описании Хорды**

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

2. Нет запрета на обновление finger у самого себя **Исправлено** ✓

3. Не видит finger, хотя он есть **Исправлено** ✓

```
// search the local table for the highest predecessor of id
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

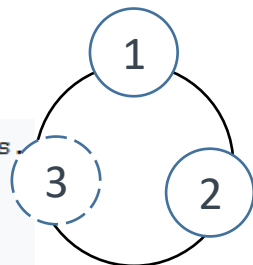
пример:
 $4 \in (1; 4)$ - не выполняется
будет возвращен $\text{return } n = 1$
failed

4. Механизм подключения узла к сети не позволяет в полной мере добавить узел в кольцо **Исправлено** ✓

Принудительно обновляю fingers узла 2 при добавлении узла 1, запускаю fix_fingers

```
// join a Chord ring containing node n'
n.join(n')
  predecessor := nil
  successor := n'.find_successor(n)
```

```
// called periodically. refreshes finger table entries.
// next stores the index of the finger to fix
n.fix_fingers()
  next := next + 1
  if next > m then
    next := 1
  finger[next] := find_successor( $n + 2^{\text{next}-1}$ );
```



Проект Хорда. Разработка модели

4 ноября – ставится задача – **через 4-5 недель** продемонстрировать механизм установки fingers Хорды, отложить другие механизмы

30 ноября – сделано механизм установки Хорды + другие механизмы.

fingers не устанавливаются – **ошибки в описании Хорды**

Обнаруженные ошибки в описании Хорды:

2. Нет запрета на обновление finger у самого себя **Исправлено** ✓

3. Не видит finger, хотя он есть **Исправлено** ✓

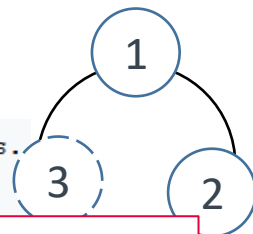
```
// search the local table for the highest predecessor of id
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

пример:
 $4 \in (1; 4)$ - не выполняется
будет возвращен $\text{return } n = 1$
failed

4. Механизм подключения узла к сети не позволяет в полной мере добавить узел в кольцо **Исправлено** ✓ **Принудительно обновляю fingers узла 2 при добавлении узла 1, запускаю fix_fingers**

```
// join a Chord ring containing node n'
n.join(n')
  predecessor := nil
  successor := n'.find_successor(n)
```

```
// called periodically. refreshes finger table entries.
// next stores the index of the finger to fix
n.fix_fingers()
  next := next + 1
  if next > m then
    next := 1
  finger[next] := find_successor(n + 2next-1);
```



$n = 14$
 $\text{find_successor}(14 + 2^0)$

Проект Хорда. Проблема перехода через 0

```
// ask node n to find the successor of id
n.find_successor(id)
  // Yes, that should be a closing square bracket
  // It is a half closed interval.
  if id ∈ (n, successor] then
    return successor
  else
    // forward the query around the circle
    n0 := closest_preceding_node(id)
    return n0.find_successor(id)

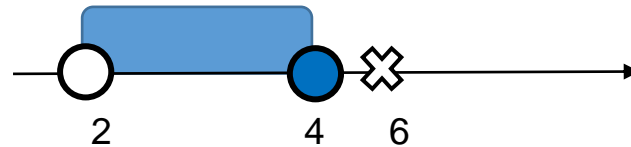
// search the local table for the highest predecessor
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

Пример 1:

узел 2 спрашивает find_succ(6) у узла 4
id = 6, n = 4, succ = 2

вызов 4.find_successor(6)

6 ∈ (4; 2] false



Затем 4.closest_preceding_node(6)

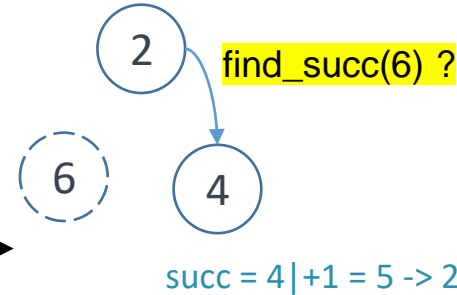
4.finger[1] 2 ∈ (4; 6) false

return n **//не правильно**

succ = 2|+1 = 3 -> 4

2|+2 = 4 -> 4

2|+4 = 6 ->??



succ = 4|+1 = 5 -> 2

Проект Хорда. Проблема перехода через 0

```
// ask node n to find the successor of id
n.find_successor(id)
    // Yes, that should be a closing square bracket
    // It is a half closed interval.
    if id ∈ (n, successor] then
        return successor
    else
        // forward the query around the circle
        n0 := closest_preceding_node(id)
        return n0.find_successor(id)

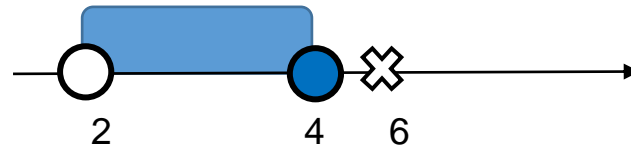
// search the local table for the highest predecessor
n.closest_preceding_node(id)
    for i = m downto 1 do
        if (finger[i] ∈ (n, id)) then
            return finger[i]
    return n
```

Пример 1:

узел 2 спрашивает find_succ(6) у узла 4
id = 6, n = 4, succ = 2

ВЫЗОВ 4.find_successor(6)

6 ∈ (4; 2] false



Затем 4.closest_preceding_node
4.finger[1] 2 ∈ (4; 6) false
return n **//не правильно**

succ = 2 | +1 = 3 -> 4

2 | +2 = 4 -> 4

2 | +4 = 6 -> ??

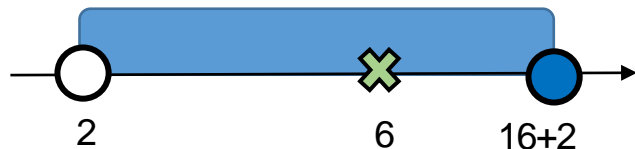
find_succ(6) ?

succ = 4 | +1 = 5 -> 2

Сергей предложил:

6 ∈ (4; макс размер кольца + 2]

6 ∈ (4; 16 + 2] true



Затем return successor **//2 работает**

succ = 2 | +1 = 3 -> 4

2 | +2 = 4 -> 4

2 | +4 = 6 -> 2

find_succ(6)

?

succ(2)!

4

Проект Хорда. Проблема перехода через 0

```
// ask node n to find the successor of id
n.find_successor(id)
  // Yes, that should be a closing square bracket
  // It is a half closed interval.
  if id ∈ (n, successor] then
    return successor
  else
    // forward the query around the circle
    n0 := closest_preceding_node(id)
    return n0.find_successor(id)

// search the local table for the highest predecessor
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

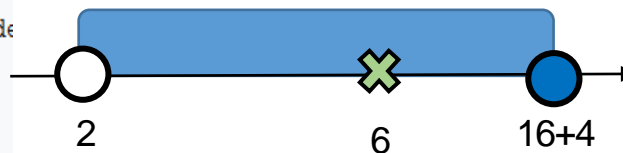
Пример 2: в обратную сторону

узел 4 спрашивает find_succ(6) у узла 2

id = 6, n = 2, succ = 4

ВЫЗОВ 2.find_successor(6)

$6 \in (2; 16+4]$ true

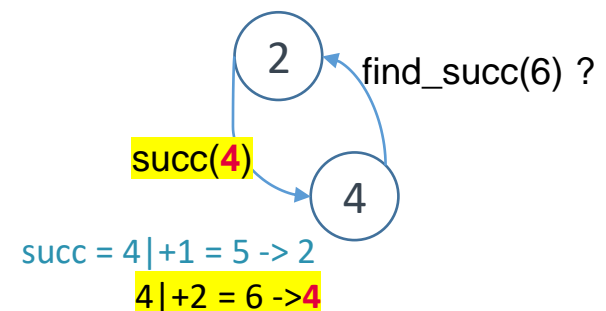
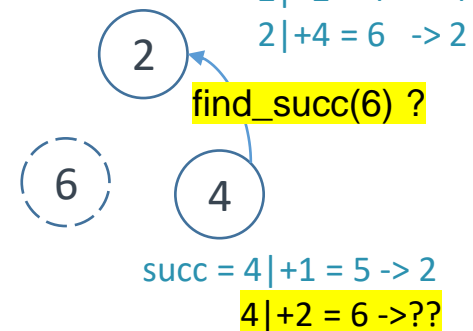


Затем return successor // 4 не правильно

$\text{succ} = 2 \mid +1 = 3 \rightarrow 4$

$2 \mid +2 = 4 \rightarrow 4$

$2 \mid +4 = 6 \rightarrow 2$



Проект Хорда. Проблема перехода через 0

```
// ask node n to find the successor of id
n.find_successor(id)
  // Yes, that should be a closing square bracket
  // It is a half closed interval.
  if id ∈ (n, successor] then
    return successor
  else
    // forward the query around the circle
    n0 := closest_preceding_node(id)
    return n0.find_successor(id)

// search the local table for the highest predecessor
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

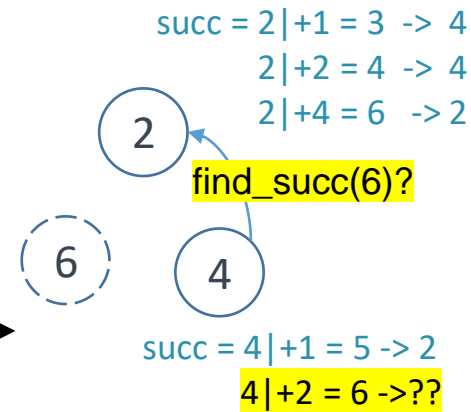
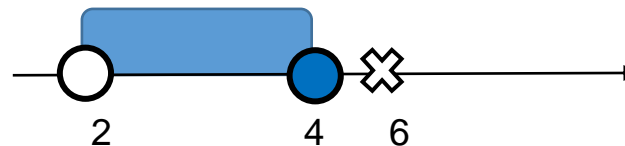
Пример 2: в обратную сторону

узел 4 спрашивает find_succ(6) у узла 2

id = 6, n = 2, succ = 4

ВЫЗОВ 2.find_successor(6)

6 ∈ (2; 4] false



Затем closest_preceding_node выполнит

finger[3] 2 ∈ (2; 6) false

finger[2] 4 ∈ (2; 6) true

return finger[2] //4 не правильно

Проект Хорда. Проблема перехода через 0

```
// ask node n to find the successor of id
n.find_successor(id)
  // Yes, that should be a closing square bracket
  // It is a half closed interval.
  if id ∈ (n, successor] then
    return successor
  else
    // forward the query around the circle
    n0 := closest_preceding_node(id)
    return n0.find_successor(id)

// search the local table for the highest predecessor
n.closest_preceding_node(id)
  for i = m downto 1 do
    if (finger[i] ∈ (n, id)) then
      return finger[i]
  return n
```

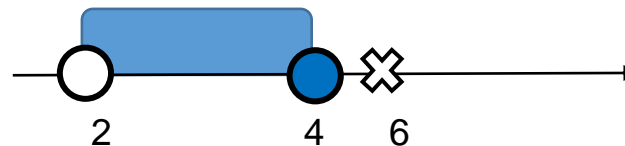
Пример 2: в обратную сторону

узел 4 спрашивает find_succ(6) у узла 2

id = 6, n = 2, succ = 4

ВЫЗОВ 2.find_successor(6)

6 ∈ (2; 4] false



succ = 2 | +1 = 3 -> 4

2 | +2 = 4 -> 4

2 | +4 = 6 -> 2

find_succ(6)?

succ = 4 | +1 = 5 -> 2

4 | +2 = 6 -> ??

Затем closest_preceding_node выполнит

finger[3] 2 ∈ (2; 6) false

finger[2] 4 ∈ (2; 6) true

return finger[2] //4 не правильно

добавлено: если проверять так:

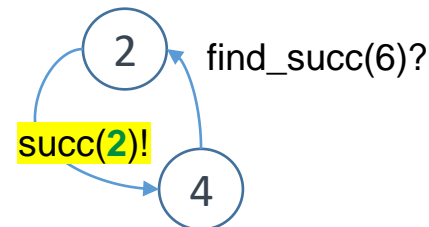
finger[3] 2 ∈ [2; 6) true,

if finger[3] == n

return REPLY finger[3] //2 работает

else

return n0.find_successor(finger[3])



succ = 4 | +1 = 5 -> 2

4 | +2 = 6 -> 2

Проект Хорда. Проблема перехода через 0

```
// ask node n to find the successor of id
n.find_successor(id)
    // Yes, that should be a closing square bracket
    // It is a half closed interval.
    if id ∈ (n, successor] then
        return successor
    else
        // forward the query around the circle
        n0 := closest_preceding_node(id)
        return n0.find_successor(id)

// search the local table for the highest predecessor
n.closest_preceding_node(id)
    for i = m downto 1 do
        if (finger[i] ∈ (n, id)) then
            return finger[i]
    return n
```

Пример 3: не работает предложенное решение

узел $n = 4$
successor = 2

получается условие:
(4; 2]

по предложенному решению должно быть:
(4; 2] \rightarrow (4; 16+2] \rightarrow (4; 18]

не работает в ситуации, когда надо
проверить $id = 1$

получается $id=1$ НЕ принадлежит интервалу
(4; 18]

Проект Хорда. Проблема перехода через 0

```
// ask node n to find the successor of id
n.find_successor(id)
    // Yes, that should be a closing square bracket
    // It is a half closed interval.
    if id ∈ (n, successor] then
        return successor
    else
        // forward the query around the circle
        n0 := closest_preceding_node(id)
        return n0.find_successor(id)

// search the local table for the highest predecessor
n.closest_preceding_node(id)
    for i = m downto 1 do
        if (finger[i] ∈ (n, id)) then
            return finger[i]
    return n
```

Пример 3: не работает предложенное решение

узел $n = 4$
successor = 2

получается условие:
(4; 2]

по предложенному решению должно быть:
(4; 2] \rightarrow (4; 16+2] \rightarrow (4; 18]

не работает в ситуации, когда надо
проверить $id = 1$

получается $id=1$ НЕ принадлежит интервалу
(4; 18]

Исправлено



Придуман другой способ проверки (см.
функцию `isInRangeOverZero` в `inc.h`).

В Хорде на JAVA также не правильно будет
проверяться

Проект Хорда. Циклится по внутреннему кольцу

АКТ 1.

Новый узел 14
успел законтиться с узлом 2
Узел 2 изменил уже свой predecessor
Об узле 14 знает только узел 2 и узел 11,
у остальных все еще старые сведения

узел 11

```
successor = fing[0: 11+1=12]: 14  
fing[1: 11+2=13]: 14  
fing[2: 11+4=15]: 2  
fing[3: 11+8=19mod16 = 3]: 4  
predecessor = 10
```

узел 2

```
successor = fing[0: 2+1=3]: 4  
fing[1: 2+2=4]: 4  
fing[2: 2+4=6]: 10  
fing[3: 2+8=10]: 10  
predecessor = 14
```

АКТ 2.

узел 11 перегружен сообщениями,
долго не отвечает, узел 10 решил,
что узел 11 недоступен

АКТ 4.

узел 4 "поиск 13"
перешлет в узел 10, цикл!

АКТ 3.
узел 5
начинает
"поиск 13"

узел 4

```
successor = fing[0: 4+1=5]: 5  
fing[1: 4+2=6]: 10  
fing[2: 4+4=8]: 10  
fing[3: 4+8=12]: 2  
predecessor = 2
```

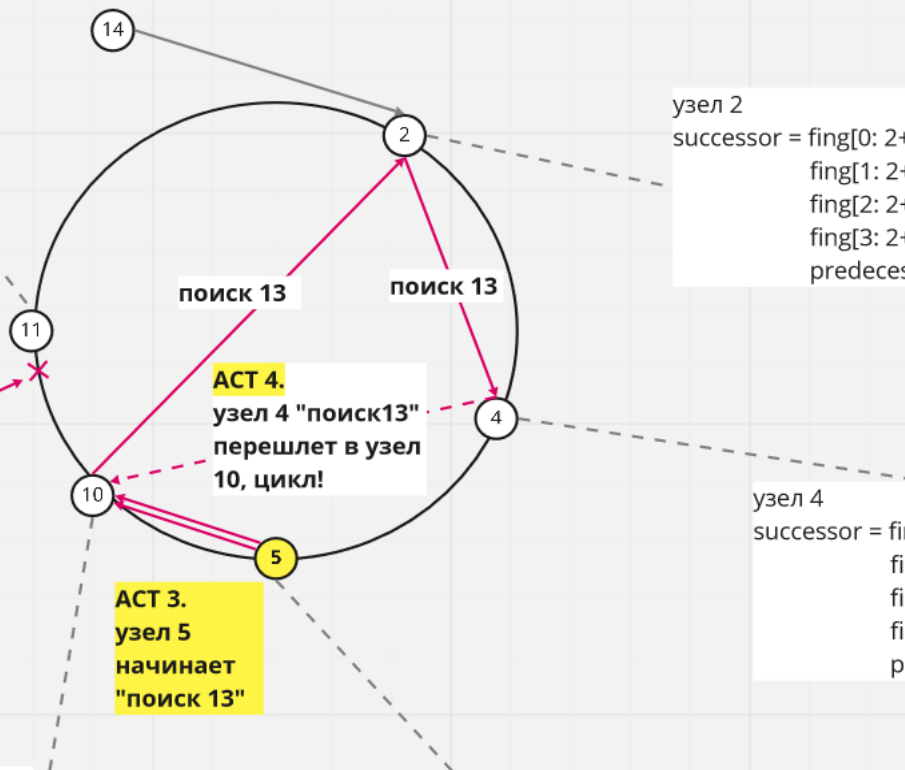
узел 10

долго не отвечает
переселяет "поиск 13" на узел 2

```
successor = fing[0: 10+1=11]: 11  
fing[1: 10+2=12]: 2  
fing[2: 10+4=14]: 2  
fing[3: 10+8=18mod16=2]: 2  
predecessor = 5
```

узел 5

```
successor = fing[0: 5+1=6]: 10  
fing[1: 5+2=7]: 10  
fing[2: 5+4=9]: 10  
fing[3: 5+8=13]: 2  
predecessor = 4
```



Проект Хорда. Циклится по внутреннему кольцу

АКТ 1.

Новый узел 14
успел законтиться с узлом 2
Узел 2 изменил уже свой predecessor
Об узле 14 знает только узел 2 и узел 11,
у остальных все еще старые сведения

узел 11

```
successor = fing[0: 11+1=12]: 14  
fing[1: 11+2=13]: 14  
fing[2: 11+4=15]: 2  
fing[3: 11+8=19mod16 = 3]: 4  
predecessor = 10
```

узел 2

```
successor = fing[0: 2+1=3]: 4  
fing[1: 2+2=4]: 4  
fing[2: 2+4=6]: 10  
fing[3: 2+8=10]: 10  
predecessor = 14
```

АКТ 2.

узел 11 перегружен сообщениями,
долго не отвечает, узел 10 решил,
что узел 11 недоступен

АКТ 4.

узел 4 "поиск13"
перешлет в узел 10, цикл!

АКТ 3.

узел 5
начинает
"поиск 13"

узел 4

```
successor = fing[0: 4+1=5]: 5  
fing[1: 4+2=6]: 10  
fing[2: 4+4=8]: 10  
fing[3: 4+8=12]: 2  
predecessor: 2
```

Исправлено



долго не отвечает succesor
переселает "поиск 13" на уз

fing

1. Добавлен retransmit counter в сообщение. Если сообщение пересылается больше раз, чем размерность $\log N$, то сообщение отбрасывается.
2. Если истек таймер, а ответ так и не был получен (сообщение было отброшено по retransmit counter), то запускается stabilize в узле. Также и в узле 10 будет выполнено stabilize для своих сообщений и сообщения правильно будут передаваться по кольцу.

III TRINITY LAB

Спасибо за внимание!

Вопросы?