

## Лабораторная работа №2 «Распределенная банковская система»

### Введение

Банковская система является классическим примером распределенной системы. Счета клиента могут находиться в разных филиалах банка. При этом обслуживание счетов филиалы осуществляют самостоятельно независимо друг от друга. Однако некоторые операции требуют взаимодействия филиалов между собой, например, при переводе денег между счетами, находящимися в разных филиалах, или подсчете полной суммы денег.

Рассмотрим задачу подсчета полной суммы денег, находящихся на счетах в разных филиалах банка. Предположим, что банковская система не позволяет вносить дополнительные денежные средства на счет филиала и снимать их наличными, а лишь осуществляет перевод различных сумм из одного филиала банка в другой с помощью сообщений. Чтобы определить полную сумму банк должен иметь сведения о количестве денег в каждом филиале. При подсчете возникают следующие проблемы:

- в момент подсчета в системе могут находиться незавершенные операции перевода: деньги уже сняты с одного счета, но еще не зачислены на другой;
- часы в разных филиалах идут с некоторым относительным сдвигом, т.е. имеет место небольшая рассинхронизация часов.

В данной лабораторной работе необходимо реализовать простую банковскую систему, использующую физическое время для подсчета полной суммы денег, находящихся на счетах в разных филиалах банка. В последующих лабораторных работах будет необходимо модифицировать работу банковской системы для использования логических часов.

### Исходные данные

- Число  $N$  процессов, составляющих распределенную банковскую систему;
- Начальные балансы  $S$  для каждого из счетов (один процесс — один счет), где  $N$  и  $S$  — целые числа. При автоматической проверке  $N \in [2; 10]$ ,  $S \in [1; 99]$ .

### Постановка задачи

За основу банковской системы необходимо взять модель распределенной системы, описанную в условии к первой лабораторной работе. Разделяют два типа процессов, составляющих банковскую систему:

- процессы, принимающие запросы от клиентов (тип «К»);
- процессы, отвечающие за обслуживание счетов (тип «С»).

В данной лабораторной работе используется один процесс типа «К» и  $N - 1$  процессов типа «С». Каждый процесс имеет собственные физические часы. Процессы обмениваются сообщениями в асинхронном режиме.

Процесс «К» на основе запросов клиента формирует запросы к соответствующим процессам «С». Поддерживаются следующие операции:

- перевод денег между счетами;
- получение информации об истории изменения баланса.

При переводе денег процесс «К» отправляет сообщение процессу «C<sub>src</sub>», с которого осуществляется списание. Процесс «C<sub>src</sub>» после выполнения требуемых операций пересылает исходное сообщение процессу «C<sub>dst</sub>». Процесс «C<sub>dst</sub>» после выполнения всех необходимых действий отправляет процессу «К» подтверждение о выполнении операции.

Предполагается, что используются корректные запросы на перевод и каналы надежные, поэтому другие подтверждения о выполнении операций не требуются.

## Задание

Используя топологию распределенной системы и библиотеку межпроцессного взаимодействия (IPC) из первой лабораторной работы, необходимо реализовать банковскую систему, описанную выше.

Во время выполнения программы осуществляются переводы денег между счетами. При завершении на экран выводится таблица с информацией о балансе каждого счета и полной сумме денег, находящихся на всех счетах, в каждый момент времени  $t \in 0, 1, \dots, T$ . Последняя отметка времени  $T$  определяется на момент завершения каждого из процессов «С» (при получении соответствующего сообщения от процесса «К», см. далее),  $T \leq \text{MAX\_T}$ .

При запуске программы, как и раньше, указывается число дочерних процессов в полносвязной топологии. Последние  $X$  параметров задают начальные балансы для каждого из счетов. Например, следующая команда:

```
./pa2 -p 3 10 20 30
```

означает, что в банковской системе три счета (точнее три филиала, каждый из которых обслуживает всего один счет) с идентификаторами 1, 2, 3 и с начальными балансами \$10, \$20, \$30 соответственно.

Для отслеживания времени все процессы используют физические часы, реализованные функцией `get_physical_time()`, входящей в библиотеку `libruntime.so`, предоставляемую преподавателем. Для формирования временных отметок  $t$  процессы должны использовать исключительно функцию `get_physical_time()`.

Процесс «К» реализуется на основе родительского процесса, процессы «С» — на основе дочерних процессов из лабораторной работы №1. После того, как получены сообщения *STARTED* от всех процессов «С», процесс «К» должен вызвать функцию `bank_robbery()`, которая выполняет ряд переводов денег между произвольными процессами «С» посредством вызовов функции `transfer()`. Перевод описывает структура *TransferOrder*, передаваемая сообщением типа *TRANSFER*. При выполнении перевода процесс «К» отправляет сообщение *TRANSFER* процессу «C<sub>src</sub>», после чего переходит в режим ожидания подтверждения (пустое сообщение типа *ACK*) процессом «C<sub>dst</sub>» получения перевода. Переводы могут быть инициированы только процессом «К».

После выполнения функции `bank_robbery()` процесс «К» отправляет сообщение *STOP* всем процессам «С» и дожидается получения сообщения *DONE* от всех дочерних процессов. После этого процесс «К» должен получить от каждого процесса «С» сообщение *BALANCE\_HISTORY*, содержащее структуру *BalanceHistory*. Структуры *BalanceHistory* от всех процессов «С» агрегируются в структуру *AllHistory*, которая должна быть использована в качестве аргумента функции `print_history()` перед завершением родительского процесса. Функция `print_history()` реализуется библиотекой, поставляемой вместе с заданием, пример возможной реализации можно посмотреть [здесь](#).

«Полезной» работой процесса «С» является ожидание и обработка сообщений двух типов: *TRANSFER* и *STOP*. При получении сообщения *TRANSFER* процесс «C<sub>src</sub>» после выполнения всех необходимых операций пересылает это сообщение процессу «C<sub>dst</sub>». Процесс «C<sub>dst</sub>» обрабатывает сообщение и отправляет сообщение *ACK* процессу «К». При этом каждый процесс «С» должен хранить в структуре типа *BalanceHistory* информацию о состоянии своего баланса *BalanceState* в каждый момент времени  $t$ . Обратите внимание, что если в момент времени  $t=1$  баланс процесса равен \$10, а в  $t=3$  ему пришел перевод в \$5, то в  $t=2$  следует указать баланс \$10. Семантика структур *BalanceHistory* и *BalanceState* подробно описана в заголовочном файле *banking.h*. Значение поля *s\_balance\_pending\_in* структуры *BalanceState* в данной работе следует всегда устанавливать равным 0.

При получении сообщения *STOP* процесс «С» переходит к выполнению третьей фазы. Во время выполнения третьей фазы процесс «С» может получать сообщения «TRANSFER» от других процессов «С», при этом гарантируется, что после отправки сообщения *STOP* процесс «К» не выполняет новых переводов. После получения сообщений *DONE* от всех остальных дочерних процессов и перед завершением процесс «С» отправляет процессу «К» сообщение *BALANCE\_HISTORY*, содержащее структуру *BalanceHistory*.

В дополнение к событиям из предыдущей лабораторной работы (строки форматирования изменены) для процессов типа «С» добавлено два новых события:

- процесс отправил перевод на другой счет (*log\_transfer\_out\_fmt*);
- процесс получил перевод с другого счета (*log\_transfer\_in\_fmt*).

Для реализации асинхронного обмена сообщениями необходимо использовать неблокирующие функции *read()* и *write()*. Как и в предыдущей работе, в реализации запрещается использовать многопоточность: один процесс — один поток. Кроме того, нельзя использовать разделяемую память, примитивы синхронизации (семафоры и т.п.), функции *select()* и *poll()*. Логирование (*events.log*, *pipes.log* и терминал), как и в предыдущем задании.

## Требования к реализации и среда выполнения

Реализацию необходимо выполнить на языке программирования Си с использованием предоставленных заголовочных файлов и библиотеки из архива [pa2345\\_starter\\_code.tar.gz](http://pa2345.starter_code.tar.gz). Архив содержит следующие файлы:

<i>ipc.h</i>	объявления структур данных и функций для организации межпроцессного взаимодействия. Объявленные функции необходимо реализовать;
<i>banking.h</i>	объявления структур данных, констант и функций, связанных с банковскими операциями. Часть функций реализовано преподавателем;
<i>pa2345.h</i>	форматы строк для логирования;
<i>bank_robbery.c</i>	набор вызовов <i>transfer()</i> для тестирования реализации;
<i>libruntime.so</i>	библиотека, реализующая вспомогательные функции, в частности <i>get_physical_time()</i> и <i>print_history()</i> . Инструкции по использованию см. ниже;

Заголовочные файлы содержат большое число важных комментариев, пояснений и рекомендаций. Запрещается их модификация: при автоматической проверке они заменяются на оригинальные.

Файл *bank\_robbery.c* содержит функцию *bank\_robbery()*. Версия *bank\_robbery.c* из архива отличается от той, что используется при проверке задания.

Для использования *libruntime.so* необходимо определить следующие переменные программного окружения:

```
export LD_LIBRARY_PATH="$LD_LIBRARY_PATH:/path/to/pa2/dir";
### пустая строка
LD_PRELOAD=/full/path/to/libruntime.so ./pa2 -p 2 10 20
```

Использование неблокирующих *read()* и *write()* может потребовать дополнительных изменений в реализации IPC. Новая версия библиотеки IPC должна быть совместима с версией для предыдущей лабораторной работы.

Работа присылается в виде архива с именем *pa2.tar.gz*, содержащим каталог *pa2*. Все файлы с исходным кодом и заголовки должны находиться в корне этого каталога. Среда выполнения — Linux (Ubuntu 14.04, clang-3.5). При автоматической проверке используется следующая команда: *clang -std=c99 -Wall -pedantic \*.c -L. -lruntime*. При наличии варнингов работа не принимается. При успешном выполнении запущенные процессы не должны использовать *stderr*, код завершения программы должен быть равен 0.