# Лабораторная работа №3 «Векторное время»

#### Введение

При решении задачи подсчета полной суммы денег с помощью скалярных часов предполагалось, что всем процессам известен некоторый момент логического времени t, в который процессы будут подсчитывать денежные средства на своих счетах и в каналах между филиалами. Однако сама процедура достижения соглашения между процессами о таком будущем моменте t представляет определенные сложности. Действительно, при использовании механизма скалярных часов процесс не может произвольным образом выбрать значение t для согласования с другими процессами, т.к. не исключено, что на момент выбора t логические часы других процессов ушли далеко вперед, и их текущее логическое время потенциально может превышать любое предлагаемое значение t. Кроме того, если t окажется слишком большим, то придется долго ожидать наступления этого момента. Использование векторных часов может помочь в решении этой задачи.

## Исходные данные

Следует использовать исходные данные из этапа 2 лабораторной работы №1.

### Задание

В реализации банковской системы из этапа 2 лабораторной работы №1 необходимо заменить скалярное время Лэмпорта на векторное. Для этого при отправке любого из сообщений, определенных в лабораторной работе №1, процесс должен передавать свое текущее векторное время, а при получении сообщения обрабатывать показания векторных часов процесса-отправителя.

Векторные часы представляют собой массив элементов типа  $local\_time\_t$ . Размер вектора равен числу процессов, составляющих распределенную систему. Показания векторных часов добавляются в сообщение при вызове функций  $send^*()$  и обрабатываются при получении сообщений в функциях  $receive^*()$ . В канал массив должен передаваться после заголовка сообщения MessageHeader и перед телом сообщения payload. При этом длина сообщения  $s\_len$  должна быть модифицирована соответствующим образом. Стоит отметить, что это действие абсолютно прозрачно для пользователей данных функций. Поле заголовка  $s\_local\_time$  перенесено в  $s\_reserved[]$ . Доступ процесса к своим векторным часам и тип памяти для их хранения не специфицированы.

Для подсчета полной суммы денег добавлены новые типы сообщений: ЕМРТУ, SNAPSHOT\_VTIME, SNAPSHOT\_ACK. Сообщение SNAPSHOT\_VTIME используется для согласования векторного времени t, когда необходимо выполнить подсчет денег, и содержит время следующего, еще не наступившего события процесса-отправителя Р. Процесс, получивший сообщение SNAPSHOT\_VTIME, должен отправить в ответ пустое сообщение типа SNAPSHOT\_ACK. Отправка и получение SNAPSHOT\_VTIME и SNAPSHOT ACK не должны влиять на показания векторных часов процессов. Сообщение ЕМРТУ можно использовать для продвижения времени процесса-получателя. Каждый получивший SNAPSHOT\_VTIME, передать процессу процесс, должен инициировавшему подсчет денег, сообщение типа BALANCE\_STATE после того, как наступил момент времени t и известно состояние каналов. При получении информации, необходимой для подсчета полной суммы денег, процесс P выводит сумму на экран в виде  $\langle\langle [t_1, t_2, ..., t_n] \rangle$  \$balance \$pending\n\rangle, где в квадратных скобках указывается время t.

Процедура согласования векторного времени t для подсчета полной суммы денег инициируется родительским процессом посредством вызова функции  $total\_sum\_snapshot()$ . Данная функция вызывается родительским процессом из функции  $bank\_robery()$  и должна быть реализована студентами на основе алгоритма, представленного на лекции.

При реализации векторных часов считать, что у процессов отсутствуют внутренние события. События отправки и получения сообщений *SNAPSHOT\_VTIME* и *SNAPSHOT\_ACK* не участвуют в продвижении векторного времени. При наступлении каждого события показания логических локальных часов процесса увеличиваются на единицу.

Сообщение *BALANCE\_HISTORY* в данной лабораторной работе не используется. Никакие другие изменения в банковскую систему вносить не требуется.

# Требования к реализации и среда выполнения

Реализацию необходимо выполнить на языке программирования Си с использованием предоставленных заголовочных файлов и библиотеки из архива pavt starter code.tar.gz.

Работа после защиты присылается в виде архива с именем *pa7.tar.gz*, содержащим каталог *pa7*. Автоматическая проверка лабораторной работы ботом не поддерживается.

Среда выполнения — Linux (Ubuntu версии  $\geq 12.10$ ). При проверке используется следующая команда: gcc -std=c99 -Wall -pedantic -L. \*.c. При наличии варнингов работа не принимается. При успешном выполнении запущенные процессы не должны использовать stderr, код завершения программы должен быть равен 0.