

## **Моделирование приоритетного управления информационными потоками с использованием сокетов<sup>1</sup>**

В современных автоматизированных информационных системах (АИС), имеющих централизованную архитектуру хранения информации, существуют известные проблемы обслуживания, связанные с разделением сетевых и вычислительных ресурсов источника между клиентами. Одной из основных проблем является возникновение задержек обслуживания, негативно влияющих на время информационных процессов в системе и вследствие этого, снижающих эффективность её эксплуатации. Поиск решения этой проблемы находит широкое отражение в работах современных исследователей, например [1, 2], в том числе и в работах авторов, например [3].

Представление информационного обслуживания как совокупности процессов формирования и передачи информационных потоков между участвующими субъектами [4] позволяет определить, что основными негативными факторами задержек обслуживания являются задержки формирования потоков источниками и задержки их передачи в сетевой инфраструктуре АИС. Первые обусловлены поддерживаемой большинством современных операционных систем (ОС) концепцией вытесняющей многозадачности, реализующей в т. ч. многопользовательский доступ, вторые – сетевой архитектурой, например *Ethernet*, основанной на монопольном захвате канала передачи данных с использованием технологии *MAC(MediaAccessControl)* активным субъектом. Естественным и необходимым способом передачи информационных потоков в таких средах

---

<sup>1</sup> Работа выполнена за счет средств федерального бюджета Министерства образования и науки РФ в рамках государственного задания на выполнение научно-исследовательской работы «Оптимизация информационного взаимодействия в АСУП», регистрационный номер 710442011.

является их фрагментация и микширование в соответствии с условиями формирования и передачи по общим каналам связи.

Однако, такой способ формирования композитного сетевого потока, предполагающий последующую его декомпозицию на уровне *L2-OSI* участвующими субъектами АИС, обладает тем недостатком, что не позволяет прогнозировать время информационного обслуживания, возникают задержки получения информации, зачастую имеющей критический для системы характер. Причина этого заключается в первую очередь в случайном характере формирования информационного потока (ИП), а точнее композитного потока, содержащего фрагменты информационных потоков, исходящего из сетевого интерфейса источника (см. рис. 1, по материалам [5]). Здесь можно установить два фактора, определяющих порядок следования и размеры фрагментов ИП, а именно – конкуренцию процессов ОС, реализующих задачи формирования информации, и состояние выходных сетевых устройств вычислительной системы (ВС), обслуживающей многопользовательский доступ.

Для устранения или снижения влияния проблемы стохастических задержек в АИС на её эффективность необходимо решить ряд задач, одной из которых является анализ возможностей и разработка механизмов управления информационным обслуживанием на базе тиражируемых ВС путём управления процессом формирования композитного потока. Для решения этой задачи была сформулирована гипотеза, устанавливающая, что размер и порядок следования фрагментов ИП в композитном потоке находится в зависимости и доступен для управления в соответствии с планом выполнения процессов ОС ВС источника. Для доказательства этой гипотезы авторами были проведены эксперименты моделирующие управление на уровне *L2-OSI*[6]. В качестве источника для экспериментов была использована ВС на базе ОС *UnixFreeBSD*. Целью эксперимента являлось подтверждение возможности управления формированием информационных потоков путем приоритетного управления формирующими процессами ОС.

Выбор ОС был обусловлен широким диапазоном изменения пользовательских приоритетов, доступных для *FreeBSD* (от -20 до +19).

Была поставлена задача – изменяя параметры базового и параметры и количество конкурентных процессов добиться их очевидного влияния на параметры композитного потока. С этой целью были введены следующие параметры:  $p$  – приоритет обслуживающего процесса,  $p'$  – вектор приоритетов конкурентных процессов,  $k$  – количество конкурентных процессов,  $n$  – количество вычислительных итераций формирования. Параметр задержки связан с прочими функцией  $\tau = f(p, p', n, k)$ . Характер композитного потока описывается планом  $\Pi = f(m, i, \gamma_i)$ , где  $m$ –порядок следования фрагмента ИП в композитном потоке,  $i$ –индекс потока,  $\gamma_i$ -длительность фрагмента  $i$ -го потока. Оценка приоритетного управления процессами формирования производилась путем измерения скорости передачи данных клиенту (на компьютерах клиентов – рис. 1, поз. 1-3 соответственно).

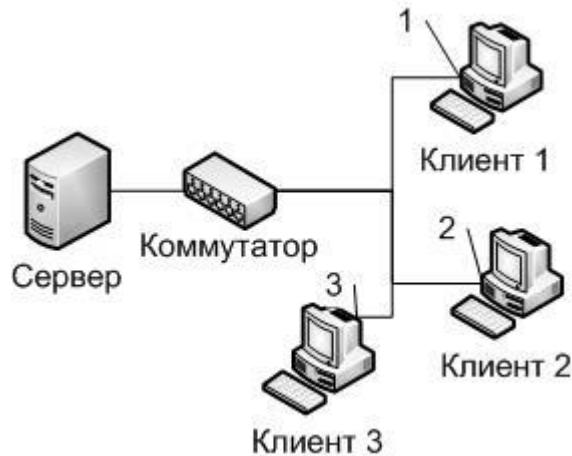


Рис. 1. Схема модели инфраструктуры

Проведенные эксперименты [6] доказали возможность эффективного управления формированием композитного потока на уровне *L2-OSI* путем приоритетного управления планированием формирующих процессов в источниках данных на базе ВС. Однако этот результат может служить только в качестве иллюстрации, и не отражает реальной возможности подобного управления для реальных систем, использующих *L4-OSI*, например *TCP/IP*.

С целью исследования такой возможности была проведена серия экспериментов с использованием механизма сокетов для *Unix*. Схема сегмента инфраструктуры приведена на рис. 1, были произведены измерения концентрации ИП, измерения проводились путем захвата трафика на сервере программой *tcpdump* с последующей обработкой программой *InfoPainter*.

В ходе эксперимента клиенты направляли серверу запросы на *TCP*-порт сетевой службы, используя механизм *socket* для *UnixFreeBSD*. На сервере была запущена служба, получающая *TCP*-запросы. Производилась идентификация клиента по *IP*-адресу, выполнялось приоритетное ранжирование запроса согласно плана  $P = \Pi_p(r); r = \Pi_r(IP)$ , где  $r$  – ранг клиента,  $P$  – приоритет процесса,  $\Pi_r$  и  $\Pi_p$  – приоритетные планы рангов и приоритетов соответственно. Организовывались процессы передачи файлов, ранжированные согласно полученного приоритета.

Временная диаграмма взаимодействия клиентов и сервера приведена на рис. 2.

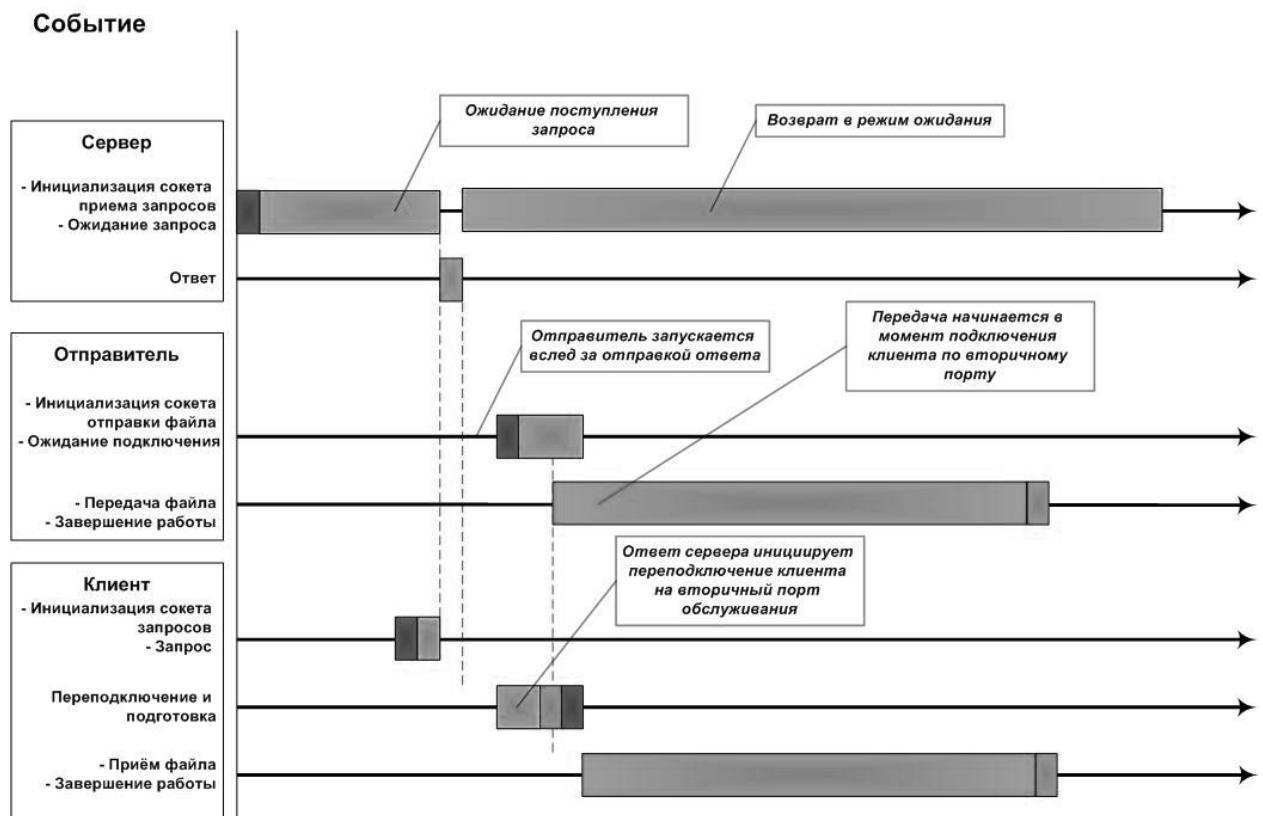


Рис. 2. Временная диаграмма эксперимента

В ходе приоритетного планирования, основанного на статическом ранжировании запросов[7], изменялись приоритеты формирующих процессов. Были получены различные результаты для различных значений приоритетов формирующего и конкурирующих процессов (см. рис. 3-4).

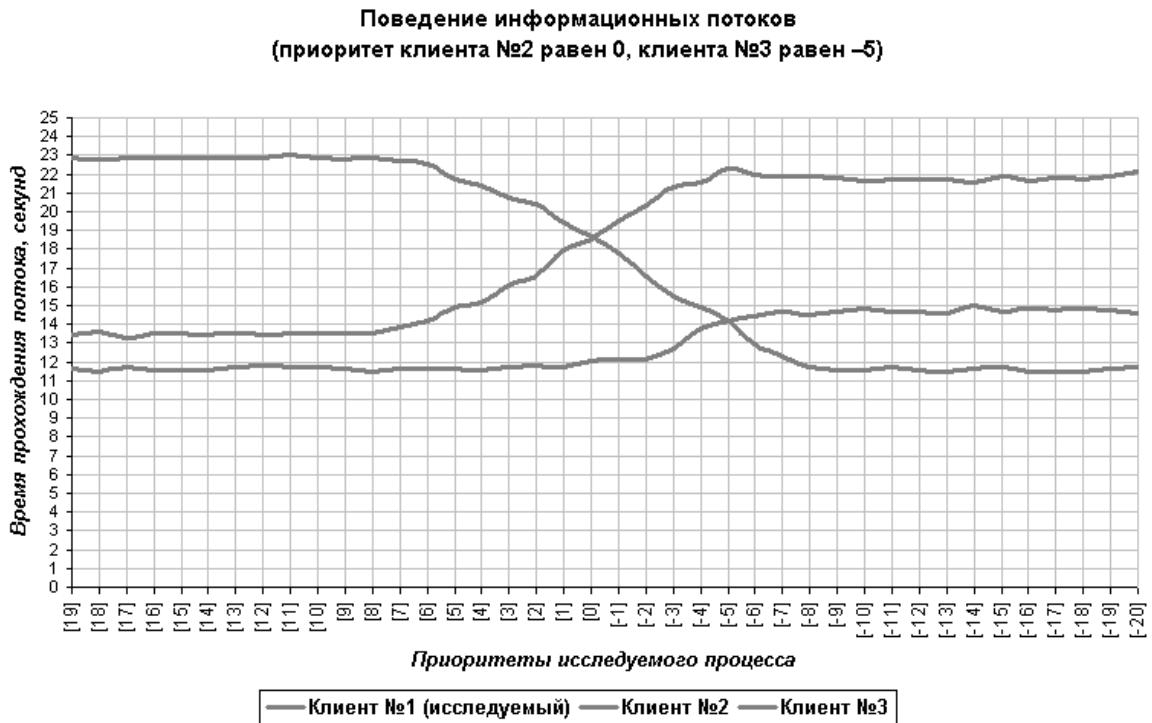


Рис. 3. Поведение информационных потоков при приоритетах конкурирующих клиентов равных 0 и -5

На диаграммах, представленных на рис. 3 и 4, очевидна зависимость скорости получения ИП клиентом в зависимости от динамики приоритета формирующего процесса. Однако представленные результаты нельзя считать значимыми до получения аналитических зависимостей параметров потоков от вектора управляющих приоритетов  $p(t) = (p_c(t), p'_1, p'_2)$ , где  $p_c$  – значение управляющего приоритета исследуемого процесса,  $p'_1, p'_2$  – фиксированные приоритеты 1-го и 2-го конкурирующих процессов соответственно.

**Поведение информационных потоков**  
 (приоритет клиента №2 равен +6, клиента №3 равен +1)

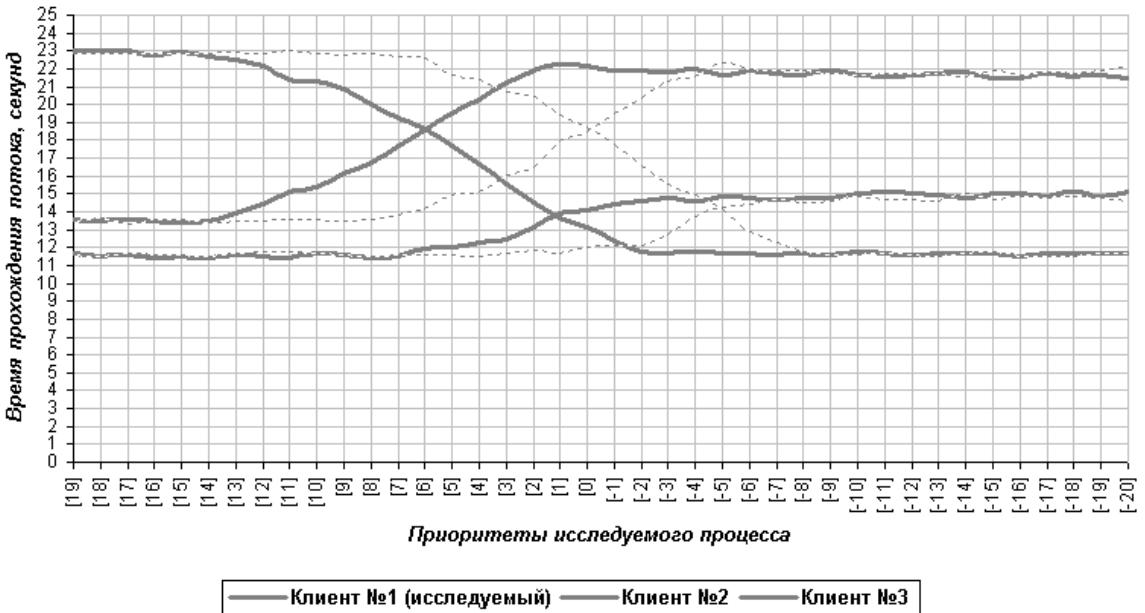


Рис. 4. То же при приоритетах конкурирующих клиентов +6 и +1 (жирная линия), сопоставленное с предыдущим экспериментом (рис. 3 – пунктир)

Основным параметром, характеризующим состояние ИП в композитном потоке является концентрация, поэтому была поставлена задача получения аналитической зависимости концентрации ИП –  $d$  от приоритета исследуемого формирующего процесса как  $d_c = F(p_c(t))$ . С этой целью была проведена серия экспериментов по формированию композитного потока в сегменте, содержащем сервер и единственного клиента, выполняющим роль получателя всех ИП. На клиенте производился захват и анализ трафика путем измерения концентрации информационного потока с помощью программы *InfoPainter* [8]:

$$d_i(m) = \frac{W_i(t)}{W_{\Sigma}(t)} ; \quad W_i(t) = \sum_{j=1}^{m_i(t)} w_{ij} ; \quad W_{\Sigma} = \sum_{j=1}^{m(t)} w_j , \quad (1)$$

где  $d_i$  – концентрация  $i$ -го потока,  $W_i$  – объем переданных данных  $i$ -го потока,  $W_{\Sigma}$  – общий объем переданных данных,  $m$  – количество зарегистрированных за время  $t$  кадров Ethernet,  $w_j$  – объем  $j$ -го кадра

*Ethernet*[3]. Результаты измерений концентрации для одной из серий экспериментов приведены на рис. 6.

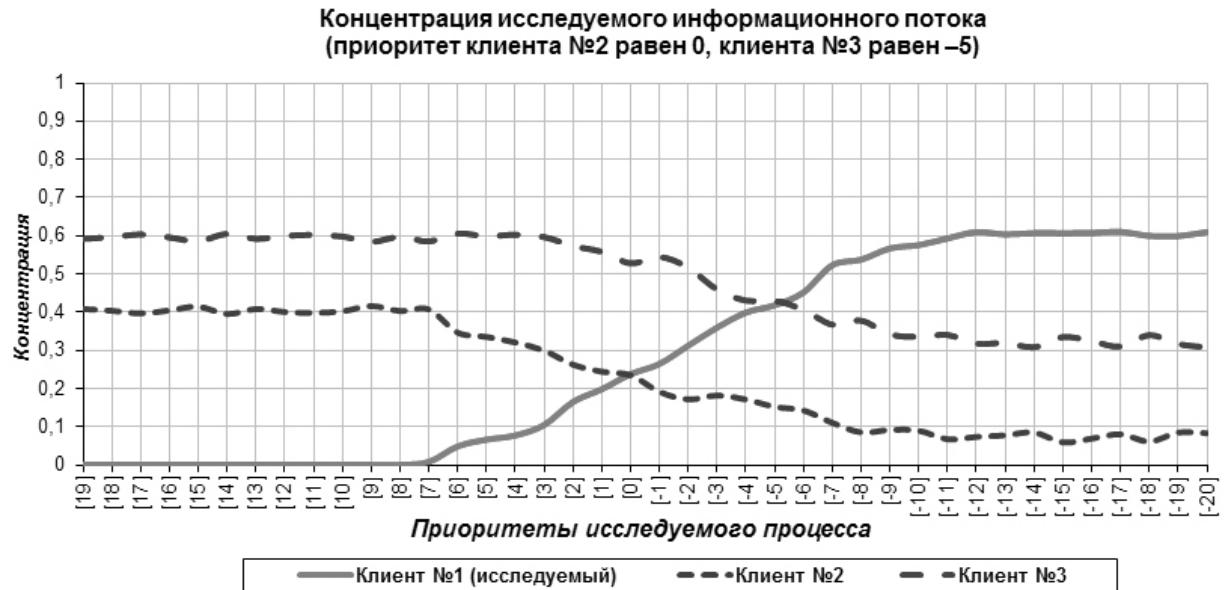


Рис. 6. Диаграмма приоритетного формирования ИП на L4-OSI

На рис. 6 приведены диаграммы концентраций ИП. Снижение максимально-достижимого значения до 60% вызвано наличием двунаправленного трафика поддерживающего сеанс *TCP*. Результаты подтвердили возможность приоритетного управления формированием ИП, уравнение регрессии выглядит как

$$\tilde{y}_x = e^{-1,3205+0,0467x} \quad . \quad (2)$$

Фактическое значение *F*-критерия Фишера равно  $F_{\text{факт}} = 275,4$ , что подтверждает значимость регрессии (табличное значение  $-F_{\text{табл}} = 4,20$ ). Значимость регрессии подтверждается также расчётными значениями других показателей, приведенными в табл. 1 и 2.

Таблица 1.

$t_{\text{табл}}$	$m_a$	$m_b$	$m_{r_{xy}}$	$t_a$	$t_b$	$t_{r_{xy}}$	$r_{xy}$
2,0484	0,0590	0,0036	0,0576	-22,3808	13,1422	16,5952	0,9797

Предельная ошибка для каждого показателя  $\Delta a = -46,0932$ ;  $\Delta b = 27,0663$ .

Таблица 2.

$\gamma_a$	$\gamma_{a.max}$	$\gamma_{a.min}$	$\gamma_b$	$\gamma_{b.max}$	$\gamma_{b.min}$
$-1,3205 \pm (-46,0932)$	-47,1272	44,7727	$0,0467 \pm 27,0663$	27,1130	-27,0196

Исследования подтвердили возможность приоритетного управления информационным обслуживанием в АИС путем управления формированием информационных потоков на источниках данных как на низких так и на высоких уровнях сетевого взаимодействия источника и клиентов. Данный метод и полученные аналитические зависимости могут быть использованы для разработки приоритетных систем диспетчеризации, входящих в состав операционных систем, сетевых служб, реляционных СУБД и пр.

### Литература:

1. Цициашвили Г.Ш., Осипова М.А. Алгебраические методы моделирования стохастических сетей. Владивосток.: Дальнаука, 2007. 132 с.
2. Вишневский В.М. Теоретические основы проектирования компьютерных сетей. М.: Техносфера. 512 с.
3. Сироткин А.В. Повышение эффективности АСУ на основе оптимизации информационных процессов. Магадан: Ноосфера, 2012. 144 с.
4. Сироткин А.В., Старикова О.А. Приоритетная модель оптимизации дискретного информационного взаимодействия по критерию задержки обслуживания. // Экономика и управление. № 10. 2009. С. 105 – 108.
5. Сироткин А.В. Исследование информационных потоков в инфраструктуре автоматизированных информационных систем.- Ростов-на-Дону: Изд-во СКНЦ ВШ АПСН, 2006.- 155 с.
6. Сироткин А.В. Управление формированием информационных потоков в вычислительной системе. // Инженерный вестник Дона (электронный журнал). 2011, № 4.

7. Приоритетное планирование процессов информационного обеспечения в АСУП. // Инженерный вестник дона (электронный журнал). 2012, № 1.
8. Сироткин А.В., Звонов Ф.Н., Ржанников Г.А., Сафонов Ю.В. Программа InfoPainter для анализа и визуализации информационных потоков в среде Ethernet. Свидетельство о регистрации ВНИИЦ от 19.08.09, код № 0203027050344, инв. № 50200900936.