

Операционные системы

Тема 2.4. Управление памятью.



Тема 2.4. Управление памятью.

1. Организация памяти современного компьютера
2. Функции операционной системы по управлению памятью
3. Алгоритмы распределение памяти
 - 3.1. Классификация методов распределения памяти
 - 3.2. Распределение памяти фиксированными разделами
 - 3.3. Распределение памяти динамическими разделами
 - 3.4. Распределение памяти перемещаемыми разделами
4. Виртуальная память
 - 4.1. Методы структуризации виртуального адресного пространства
 - 4.2. Страничная организация виртуальной памяти
 - 4.3. Оптимизация функционирования страничной виртуальной памяти
 - 4.4. Сегментная организация виртуальной памяти



Организация памяти современного компьютера

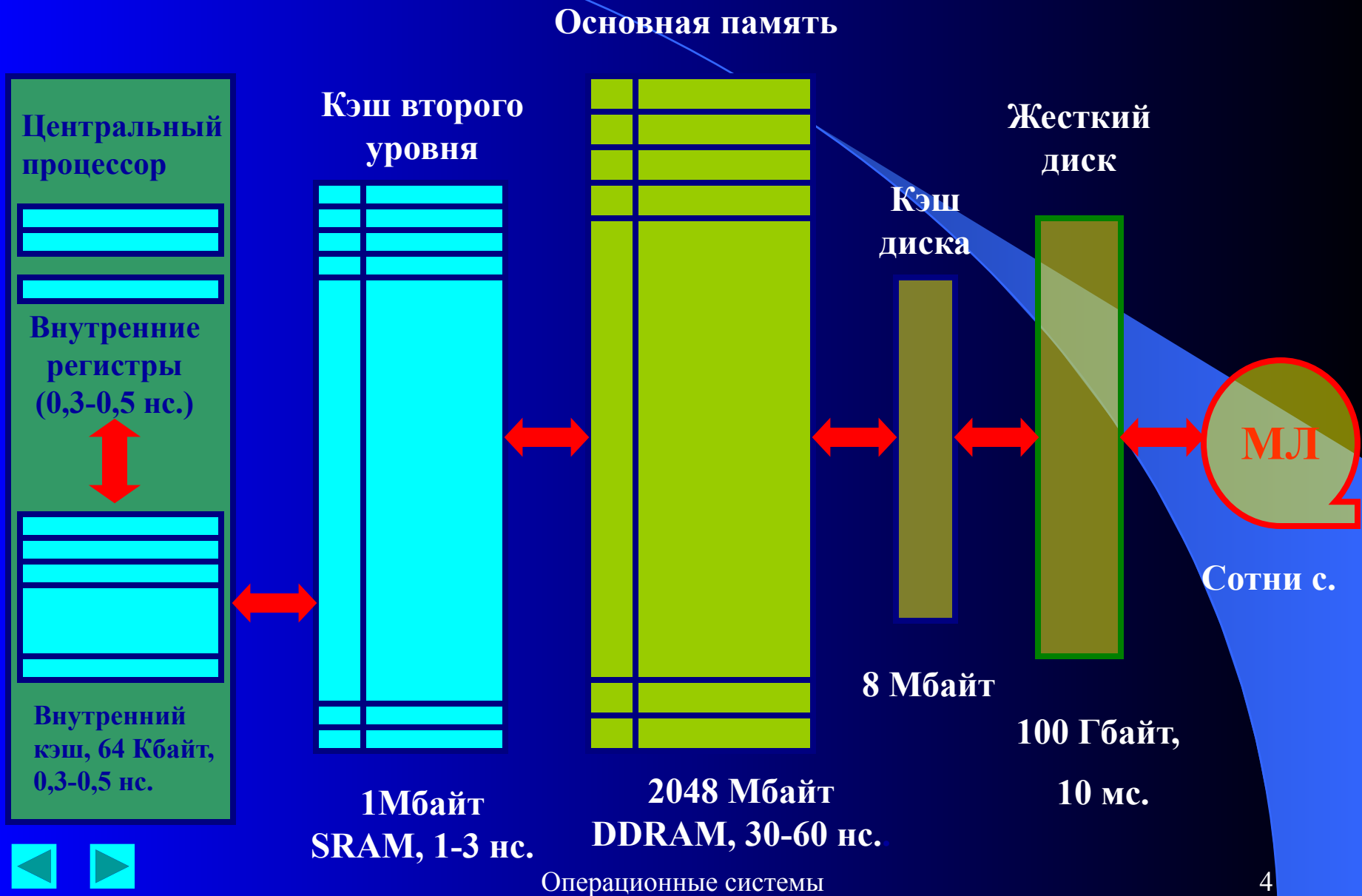
Логическая организация памяти: Линейное (одномерное) адресное пространство, отражающее особенности аппаратного обеспечения, но не соответствующее современной технологии создания программного обеспечения.

Для эффективной работы с пользовательскими программами необходимо чтобы:

- ❑ Модули могли быть созданы и скомпилированы независимо друг от друга, при этом все ссылки из одного модуля в другой разрешаются системой во время работы программы.
- ❑ Разные модули могли получать разные степени защиты (только чтение, только исполнение и т. п.) за счет весьма умеренных накладных расходов.
- ❑ Возможно применение механизма, обеспечивающего совместное использование модулей разными процессами (для случая сотрудничества разных процессов в работе над одной задачей).

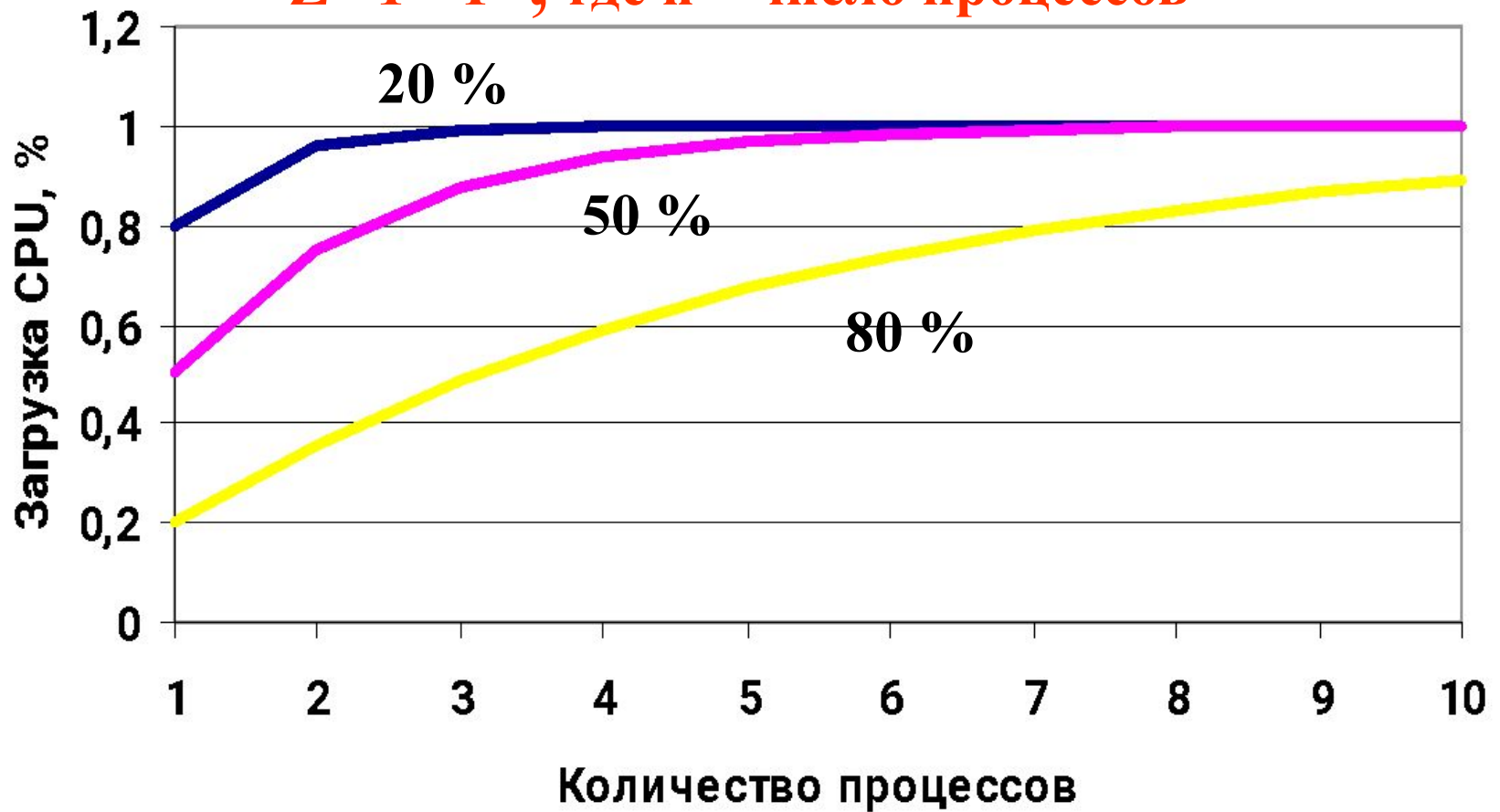


Физическая организация памяти



Зависимость загрузки процессора от количества процессов в памяти

$Z = 1 - P^n$, где n – число процессов



Виртуальная память

Виртуализация оперативной памяти осуществляется совокупностью аппаратных и программных (ОС) средств вычислительной системы автоматически без участия программиста и не сказывается на работе приложения.

Методы виртуализации памяти: свопинг (swapping), виртуальная память (virtual memory).

Достоинства свопинга: малые затраты времени на преобразование адресов в кодах программ. Недостатки: избыточность перемещаемых данных, замедление работы системы, неэффективное использование памяти, невозможность загрузить процесс, адресное пространство которого превышает объем свободной оперативной памяти.

Недостатки виртуальной памяти: необходимость преобразования виртуальных адресов в физические, сложность аппаратной и программной (ОС) поддержки.



Функции операционной системы по управлению памятью



Распределение памяти в однопрограммных ОС



Функции операционной системы по управлению памятью в мультипрограммных системах

- 1 отслеживание (учет) свободной и занятой памяти;
- 2 первоначальное и динамическое распределение памяти процесса приложений и сомой ОС;
- 3 освобождение памяти при завершении процессов;
- 4 настройка адресов программы на конкретную область физической памяти;
- 5 полное или частичное вытеснение кодов и данных процессов из ОП на диск, когда размеры ОП недостаточны для размещения всех процессов и возвращение их в ОП;
- 6 защита памяти, выделенной процессу, от возможных вмешательств со стороны других процессов;
- 7 дефрагментация памяти.

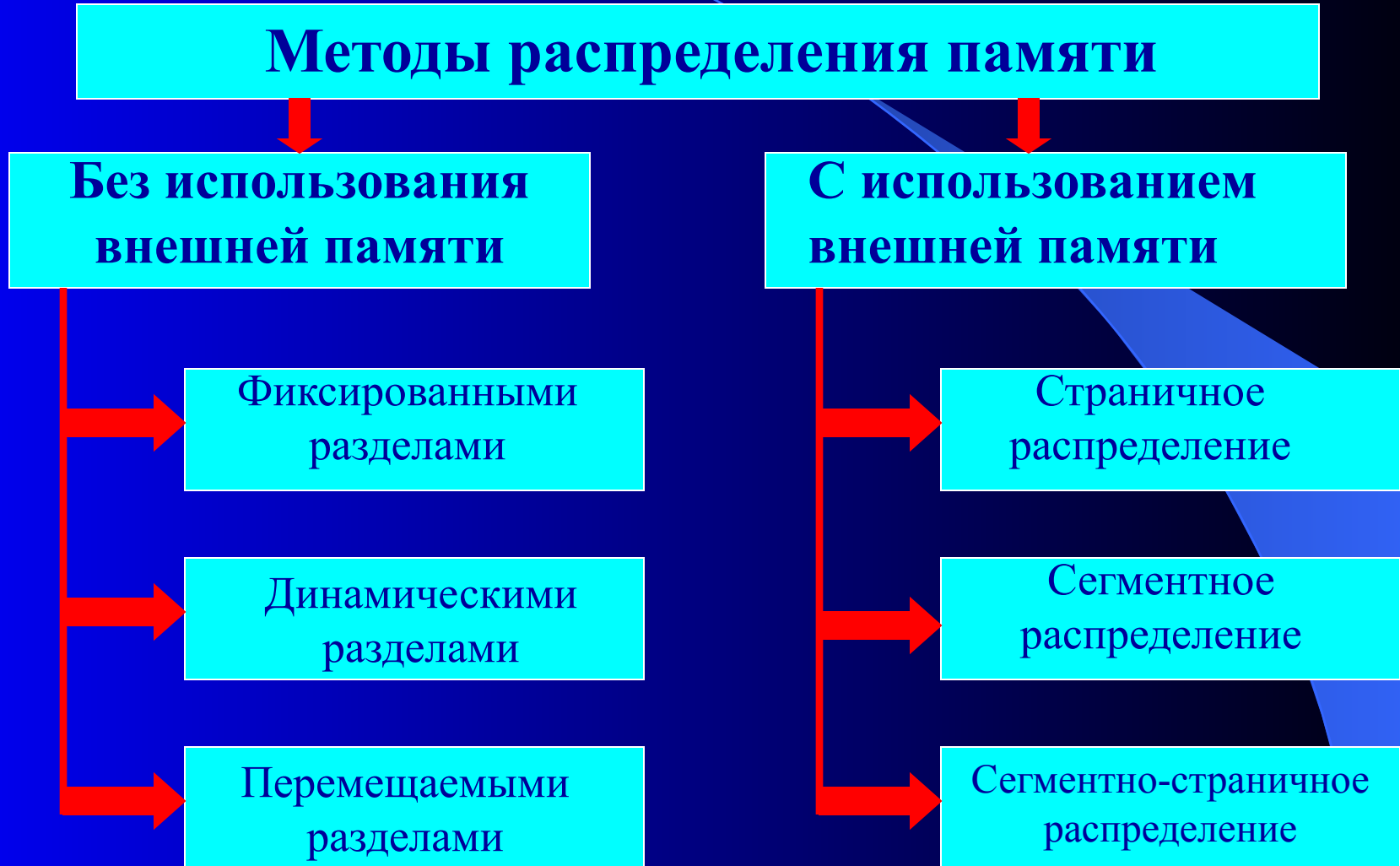


Типы адресов



Алгоритмы распределение памяти

Классификация методов распределения памяти



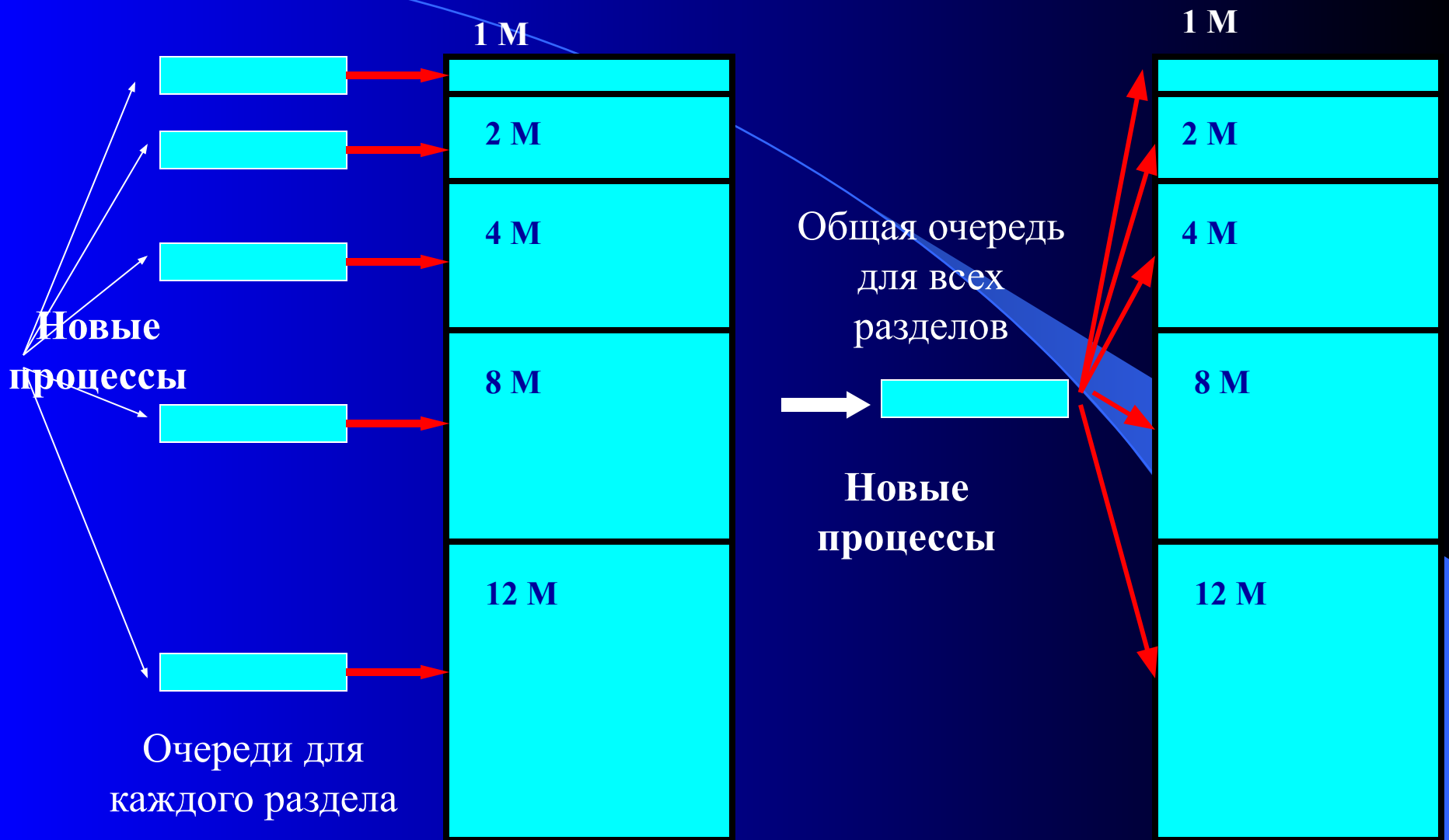
Распределение памяти фиксированными разделами (MFT в OS/360)



Разделы одинакового размера

Разделы разного размера





Распределение памяти фиксированными разделами

1. Разделы одинакового размера. Недостатки:

- необходимость разработки оверлеев при больших размерах программ;
- неэффективное использование памяти (внутренняя фрагментация)

2. Разделы разного размера. Очередь к каждому разделу.

Достоинство: возможность распределения процессов между разделами с минимизацией внутренней фрагментации.

Недостаток: возможно неэффективное использование памяти за счет «простоя» больших разделов при наличии только небольших процессов.

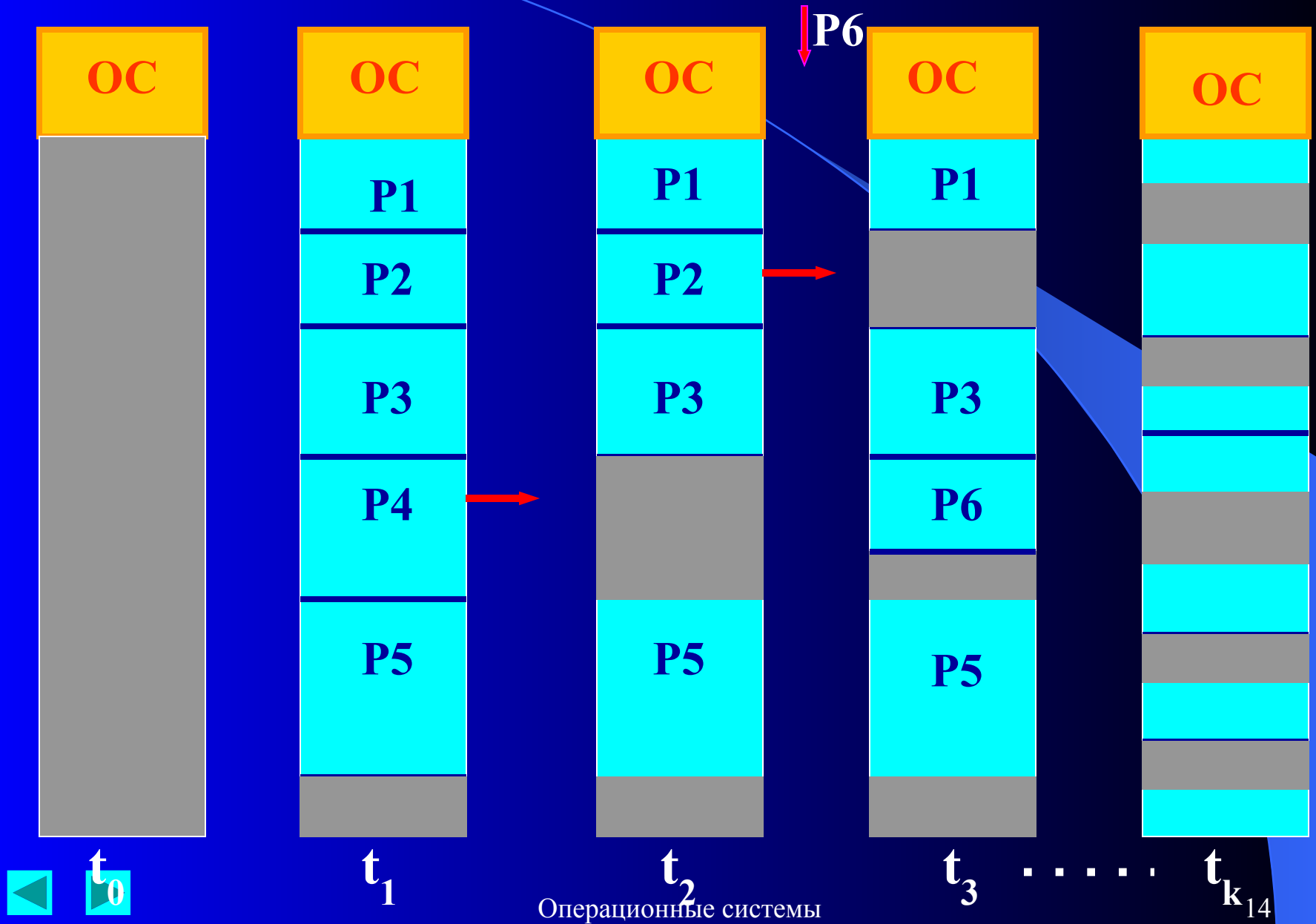
3. Разделы разного размера. Общая очередь к разделам.

Достоинство: улучшается использование памяти.

Достоинства: простота, минимальные требования к операционной системе. Недостатки: 1) количество разделов, определенных во время генерации ОС (режим MFT OS/360), ограничивает число активных процессов; 2) неэффективное использование памяти.



Распределение памяти динамическими разделами



Распределение памяти динамическими разделами

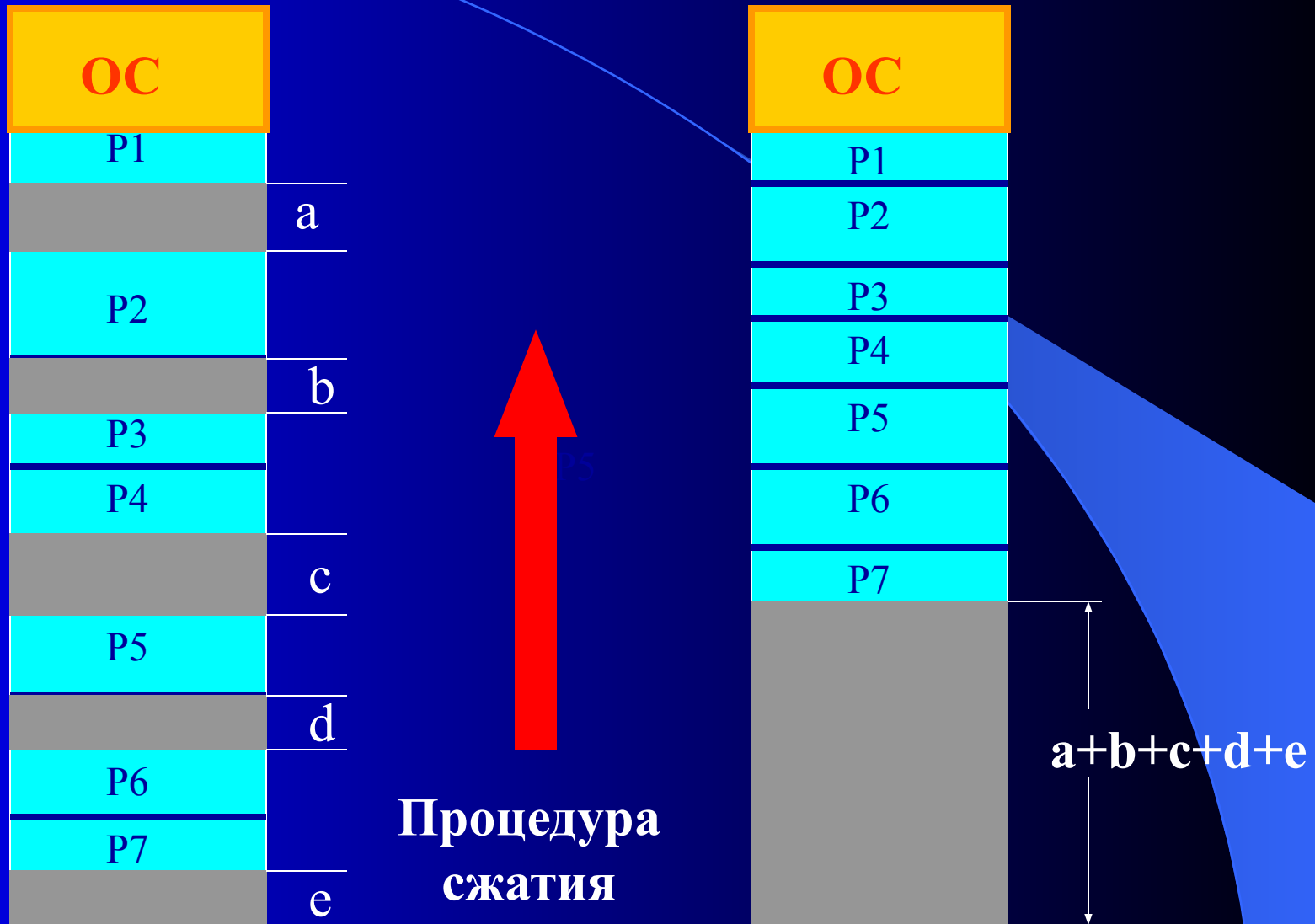
Достоинства: большая гибкость по сравнению с фиксированными разделами. Недостаток: внешняя фрагментация

Функции ОС для реализации метода MVT OS/360 (ЕС ЭВМ):

- ведение таблиц свободных и занятых областей ОП с указанием начального адреса и размера ;
- при создании нового раздела просмотр таблиц и выбор раздела, достаточного для размещения процесса (наименьший или наибольший достаточный из свободных);
- загрузка процесса в выделенный раздел и корректировка таблиц свободных и занятых областей основной памяти;
- после завершения процесса корректировка таблиц свободных и занятых областей.



Распределение памяти перемещаемыми разделами

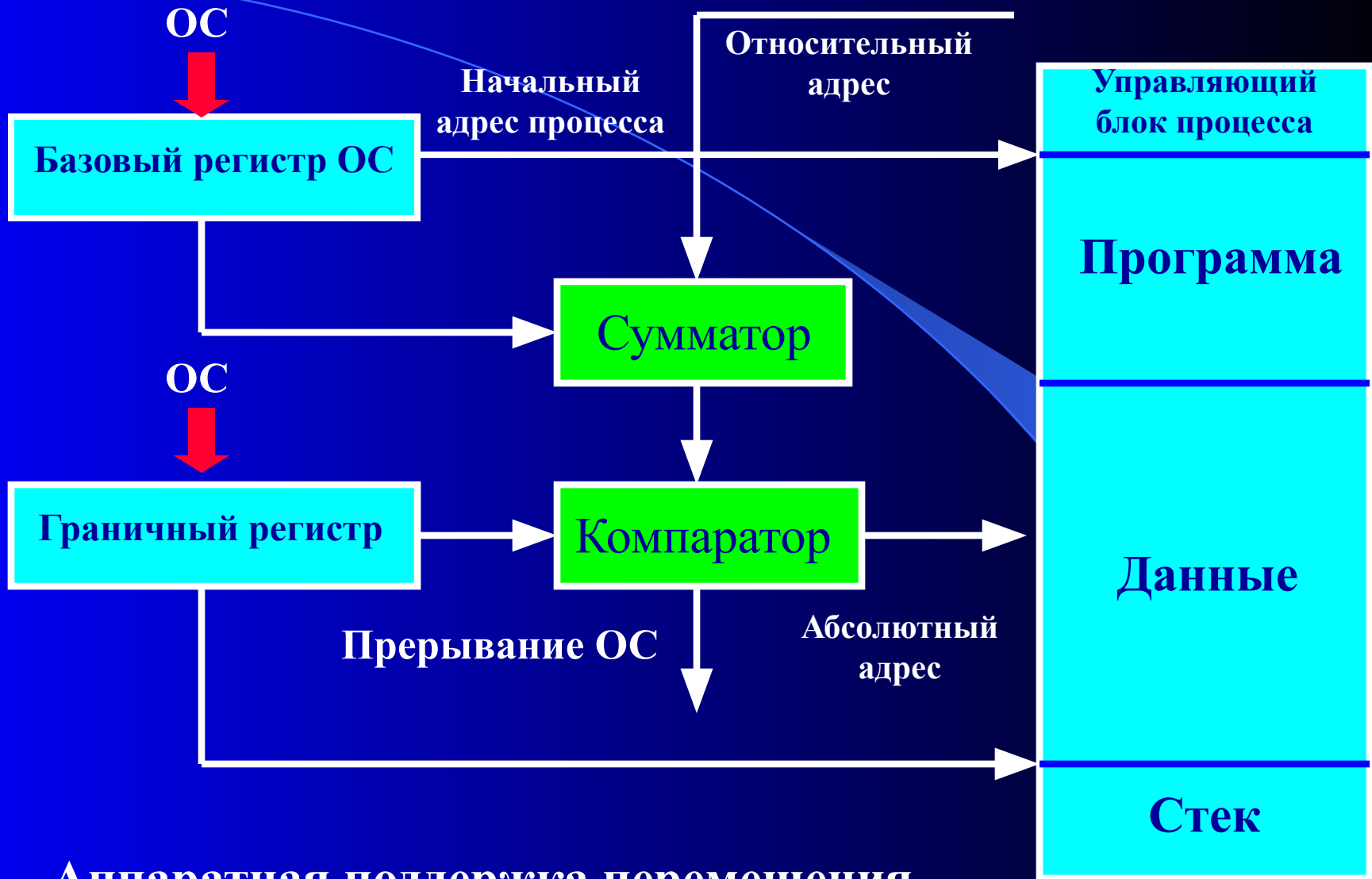


Распределение памяти перемещаемыми разделами

1. Перемещение всех занятых участков в сторону старших или младших адресов при каждом завершении процесса или для вновь создаваемого процесса в случае отсутствия раздела достаточного размера.
2. Коррекция таблиц свободных и занятых областей.
3. Изменение адресов команд и данных, к которым обращаются процессы при их перемещении в памяти за счет использования относительной адресации.
4. Аппаратная поддержка процесса динамического преобразования относительных адресов в абсолютные адреса основной памяти.
5. Защита памяти, выделяемой процессу, от взаимного влияния других процессов.

Достоинства распределения памяти перемещаемыми разделами: эффективное использование оперативной памяти, исключение внутренней и внешней фрагментации. Недостаток: дополнительные накладные расходы ОС.





Аппаратная поддержка перемещения



Виртуальная память

Методы структуризации виртуального адресного пространства

1962 г. – Kilburn T. и др. “One –Level Storage System”

Методы реализации виртуальной памяти:

1. **Страничная виртуальная память – организует перемещение данных между ОП и диском страницами – частями виртуального адресного пространства фиксированного и сравнительно небольшого размера.**
2. **Сегментная виртуальная память предусматривает перемещение данных сегментами – частями виртуального адресного пространства произвольного размера, полученными с учетом смыслового значения данных.**
3. **Сегментно-страничная виртуальная память использует двухуровневое деление: виртуальное адресное пространство делится на сегменты, а затем сегменты делятся на страницы. Единицей перемещения данных является страница.**
4. **Для временного хранения сегментов и страниц на диске отводится специальная область – страничный файл или файл подкачки (paging file).**



Страничная организация виртуальной памяти

Виртуальное адресное пространство процесса 1

0
1
2
·
·
k

Таблица страниц процесса 1

	$N_{\text{ф.с.}}$	P	A	D	W	
0	5	1	1	0	1	
1	ВП					
2	ВП					
3	9					
4	2					

Физическая память

0
1
2
3
4
5
6
7
8
9
·
·
·

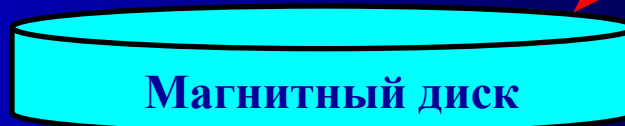
Виртуальное адресное пространство процесса 2

0
1
2
·
·
n

Таблица страниц процесса 2

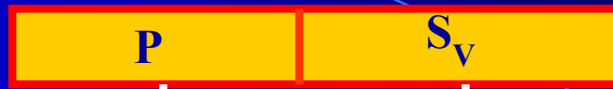
	$N_{\text{ф.с.}}$	P	A	D	W	
0						
1	3	1	0	1	0	
2						
3						
4						

Страничный обмен



Виртуальный адрес

Номер виртуальной страницы Смещение в виртуальной странице

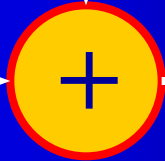


ОС



Начальный адрес
таблицы страниц

AT

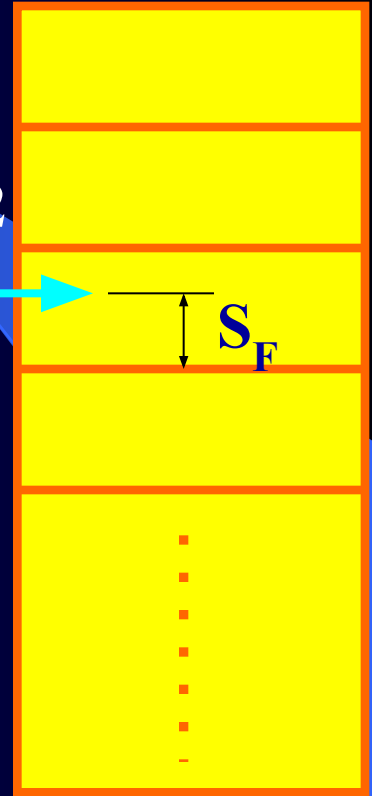


P	A	D	W	Nф.с.
1	0	1	0	N1
1	0	0	0	N2
1	0	1	0	

Таблица страниц



Оперативная память



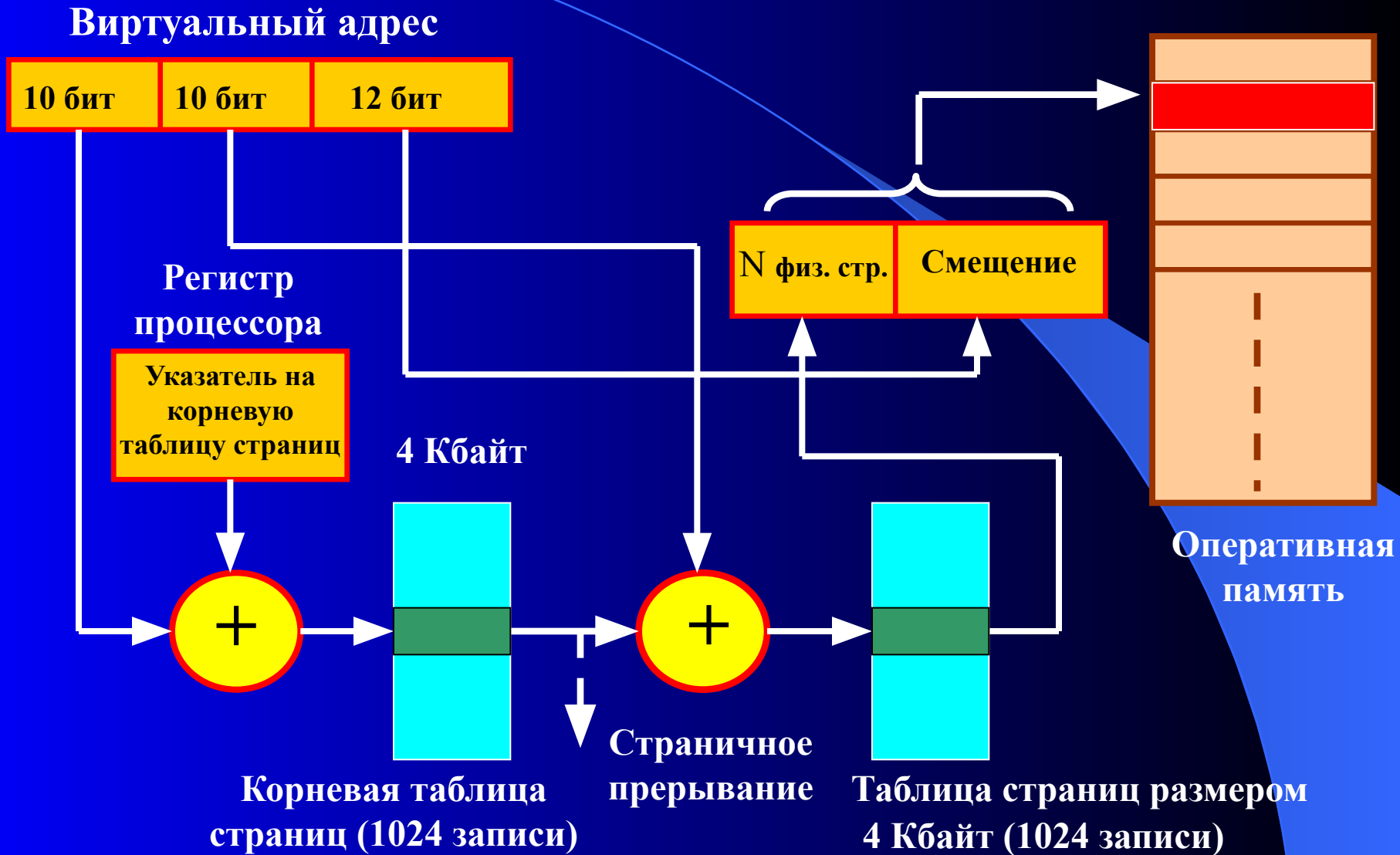
Оптимизация функционирования страничной виртуальной памяти

Методы повышения эффективности функционирования страничной виртуальной памяти:

1. Структуризация виртуального адресного пространства, например, двухуровневая (типичная для 32-битовой адресации).
2. Хранение активной части записей таблицы страниц в высокоскоростном КЭШе или буфере быстрого преобразования адреса (translation lookaside buffer – TLB).
3. Выбор оптимального размера страниц.
4. Эффективное управление страничным обменом, использование оптимальных алгоритмов замены страниц.



Двухуровневая страничная организация

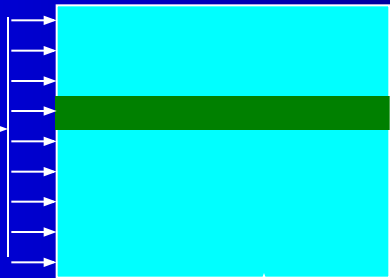


Виртуальный адрес

Буфер быстрого преобразования адреса

Номер страницы	Смещение
----------------	----------

TLB



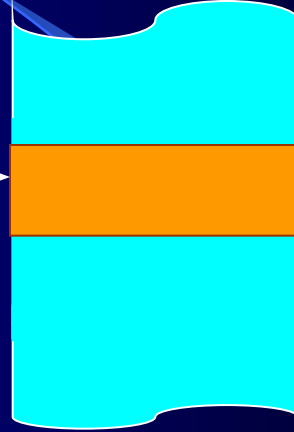
Поиск в TLB неуспешен



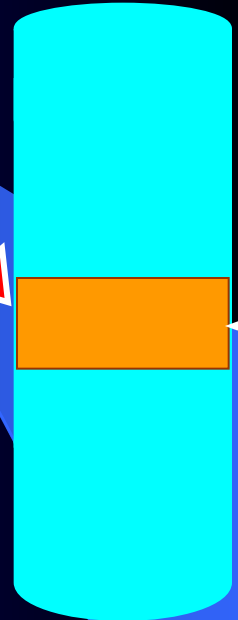
N физ. Стр	Смещение
------------	----------

Обновление таблицы страниц

Основная память



Внешняя память



Ошибка обращения к странице (страничное прерывание)



Ассоциативное отображение

Номер страницы

Смещение



Номер страницы	Управляющая информация				Номер физической страницы
512 65	1	1	1	0	45312
7812	0	1	1	0	22233
912	0	1	1	1	6253
452	1	1	1	0	1234
34233	1	1	1	0	53
11233	0	1	1	0	453



Номер физической
страницы

Смещение

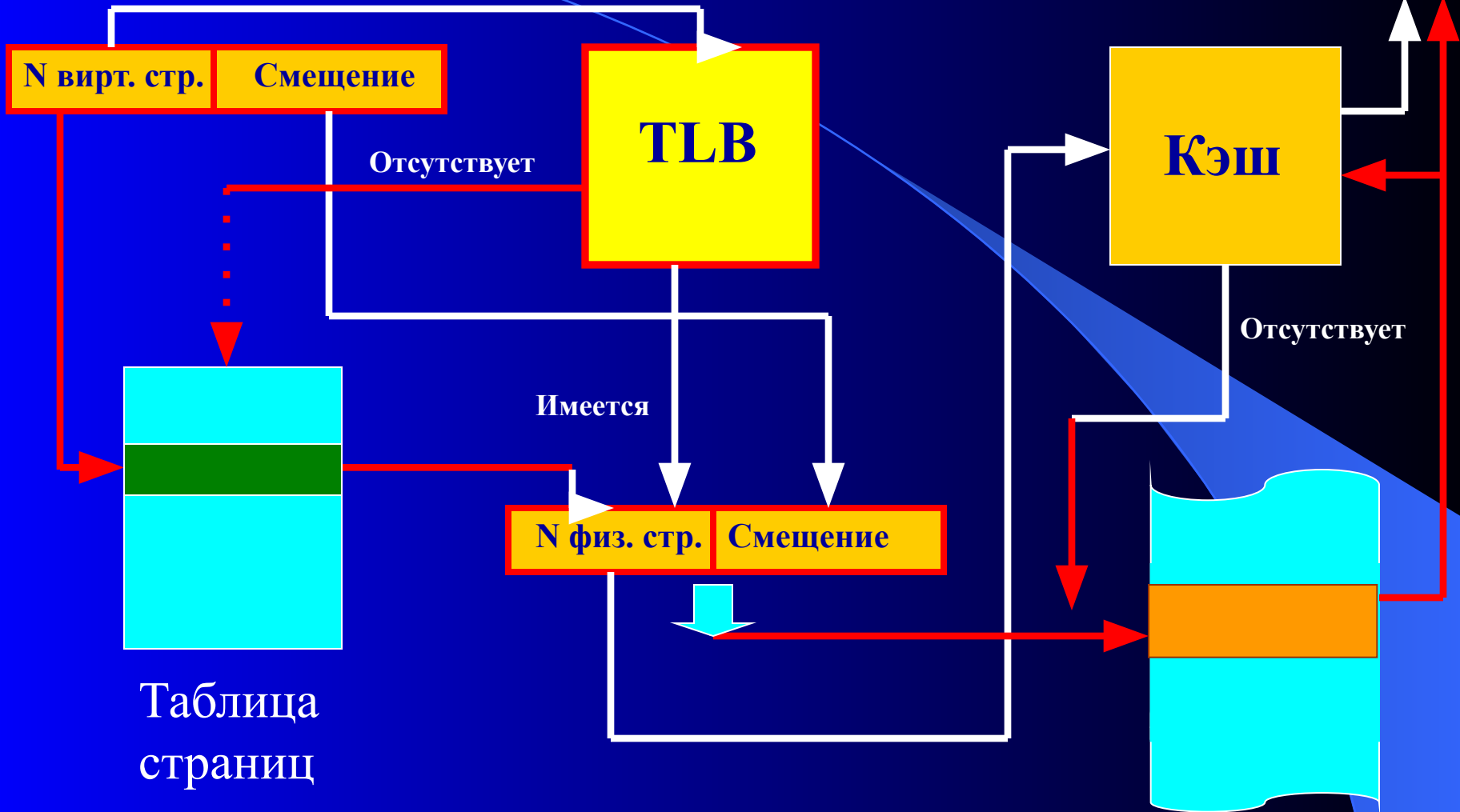
Реальный адрес

TLB



Виртуальный адрес

Значение



Взаимодействие кэша основной памяти и TLB

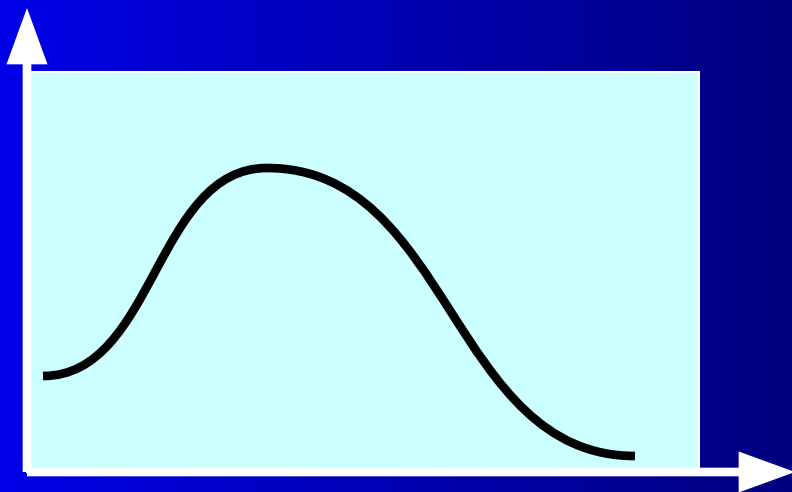
Оперативная
память



Оптимальный размер страниц

1. С уменьшением размера страницы уменьшается внутренняя фрагментация.
2. С уменьшением размера страницы увеличивается объем страничных таблиц и следовательно накладные расходы на работу виртуальной памяти.
3. С увеличением размера страниц повышается скорость работы диска.
4. Частота страничных прерываний нелинейно зависит от размера страниц

Частота возникновения прерываний
из-за отсутствия страниц



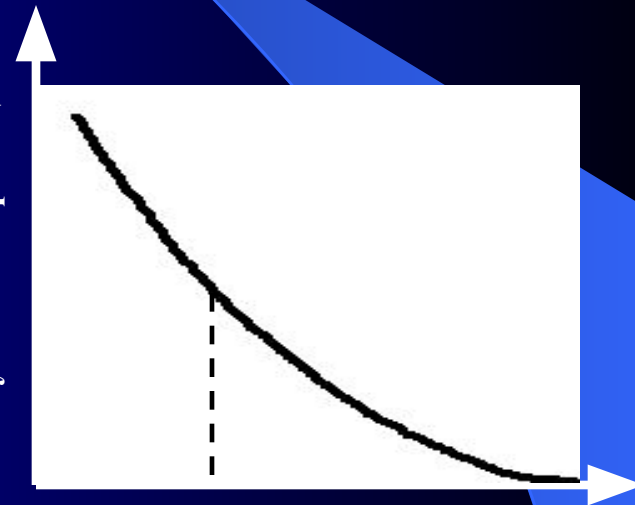
Размер страницы P

P – размер процесса в страницах

N – общее количество страниц процесса

W – размер рабочего множества

Частота возникновения прерываний
из-за отсутствия страниц



W N

Количество выделенных
физических страниц



Управление страничным обменом

Задачи управления страничным обменом:

- ❖ - когда передавать страницу в основную память;
- ❖ - где размещать страницу в физической памяти;
- ❖ - какую страницу основной памяти выбирать для замещения, если в основной памяти нет свободных страниц;
- ❖ - сколько страниц процесса следует загрузить в основную память;
- ❖ - когда измененная страница должна быть записана во вторичную память;
- ❖ - сколько процессов размещать в основной памяти.



НАИМЕНОВАНИЕ

ВОЗМОЖНЫЕ АЛГОРИТМЫ

Стратегия выборки
(когда?)

По требованию, предварительная выборка

Стратегия размещения
(где?)

Первый подходящий раздел для сегментной виртуальной памяти. Любая страница физической памяти для сегментно-страничной и страничной организации памяти.

Стратегия замещения
(какие?)

Оптимальный выбор, дольше всех не использовавшиеся, первым вошел – первым вышел (FIFO), часовой, буферизация страниц.

Управление резидентным множеством
(сколько?)

Фиксированный размер, переменный размер, локальная и глобальная области видимости.

Стратегия очистки
(когда?)

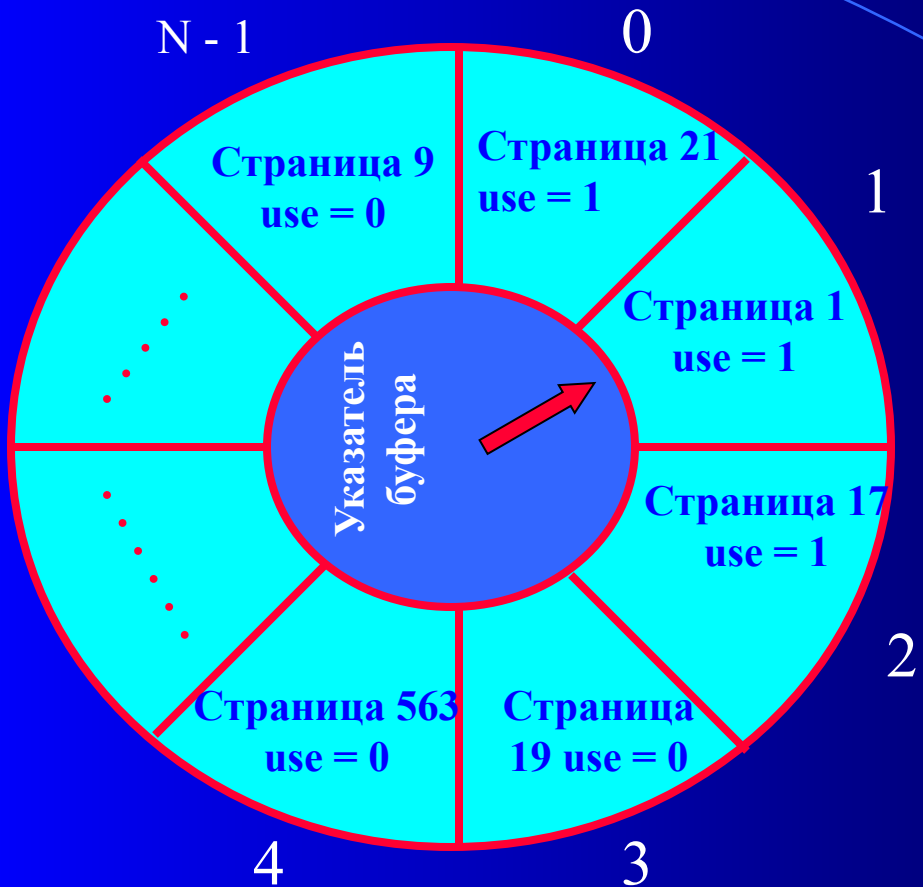
По требованию, предварительная очистка

Управление загрузкой
(сколько?) и
приостановкой

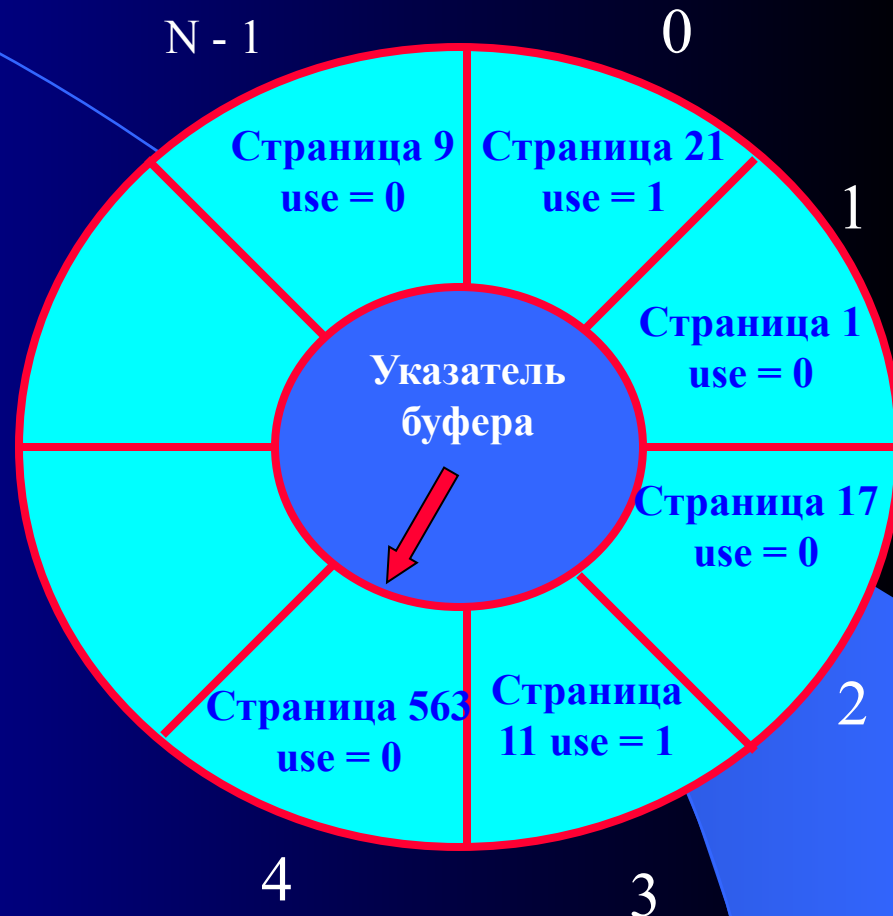
Рабочее множество, критерии $L = S$ (среднее время между прерываниями = среднему времени обработки прерывания) и 50%

  процессов

Часовая стратегия замещения



Состояние буфера перед замещением страниц



Состояние буфера после замещения страниц



Сегментная организация виртуальной памяти

Виртуальное адресное пространство



При компиляции возможно создание следующих сегментов:

1. Исходный текст, сохраненный для печати листинга программы.
2. Символьная таблица, содержащая имена и атрибуты переменных.
3. Таблица констант.
4. Дерево грамматического разбора, содержащее синтаксический анализ программы.
5. Стек, используемый для процедурных вызовов внутри компилятора.

Таблица кодировки символов достигла таблицы с исходным текстом



Сравнение страничной и сегментной организации памяти

Вопрос	Страничная	Сегментация
Нужно ли программисту знать о том, что используется эта техника?	Нет	Да
Сколько в системе линейных адресных пространств?	1	Много
Может ли суммарное адресное пространство превышать размеры физической памяти?	Да	Да
Возможно ли разделение процедур и данных, а также раздельная защита для них?	Нет	Да
Легко ли размещаются таблицы с непостоянными размерами?	Нет	Да
Облегчен ли совместный доступ пользователей к процедурам?	Нет	Да

Зачем была придумана эта техника?

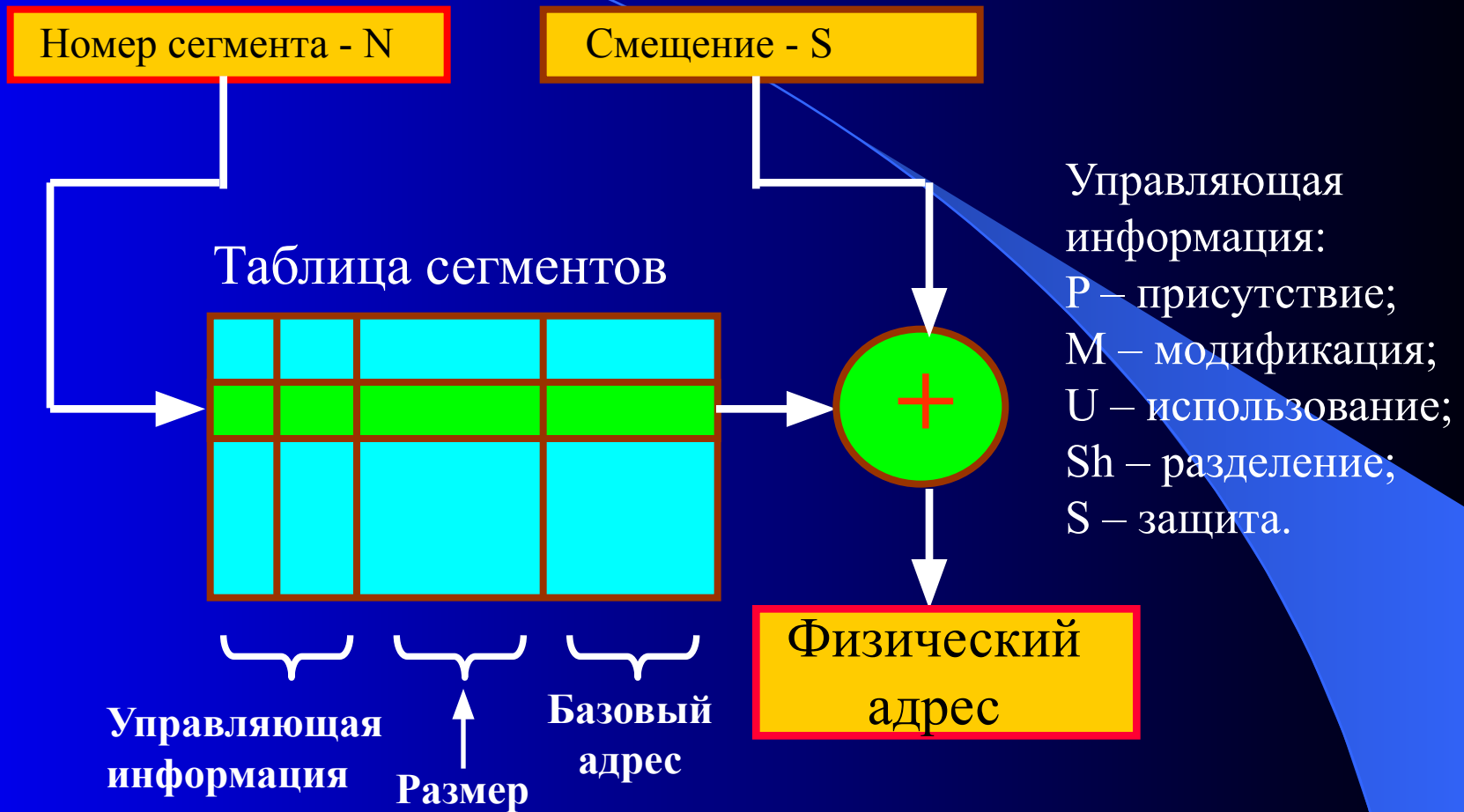


Операционн

Чтобы получить большое линейное адресное пространство без затрат на физическую память

Для разбиения программ и данных на независимые адресные пространства, облегчения защиты и совместного доступа

Виртуальный адрес

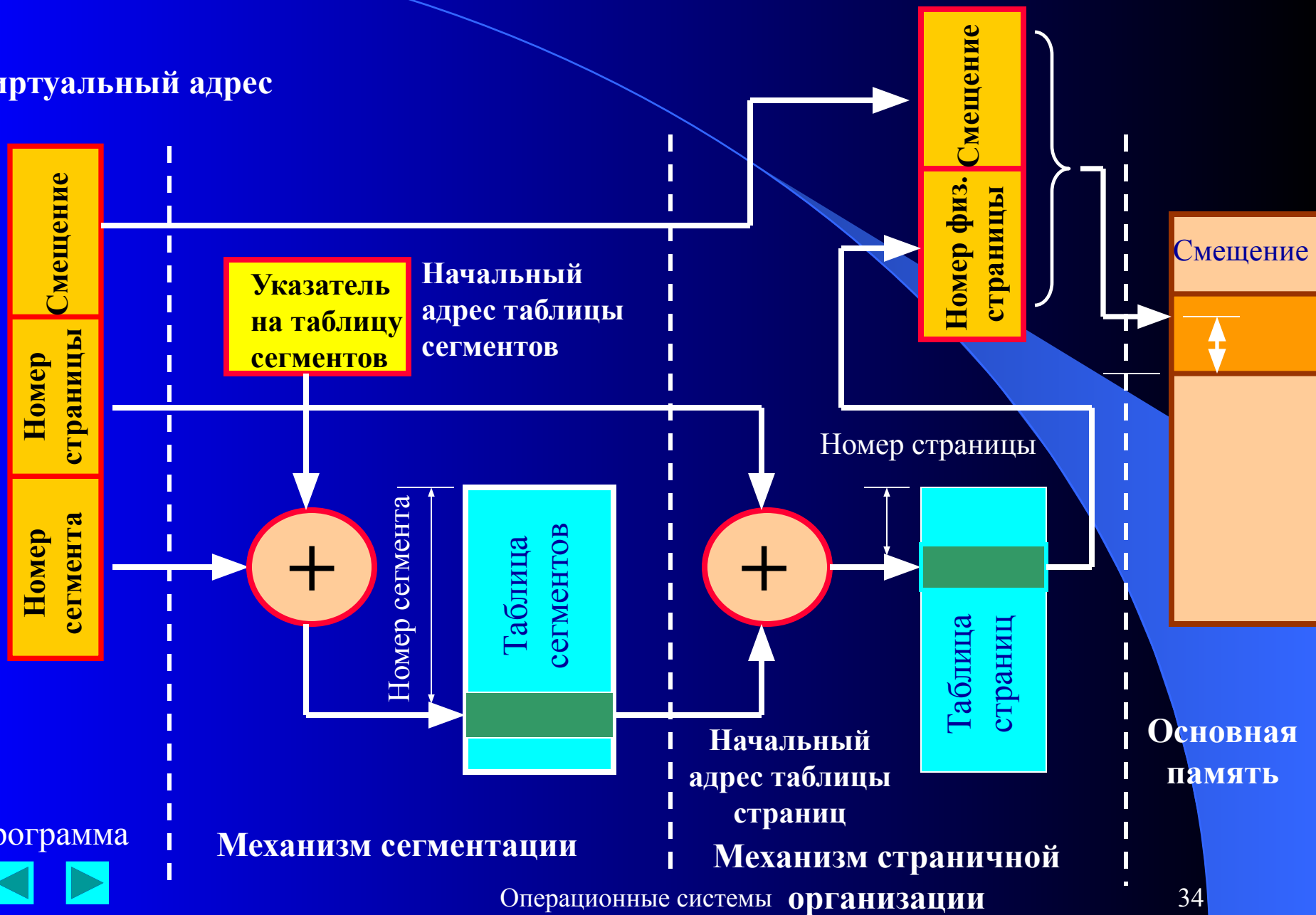


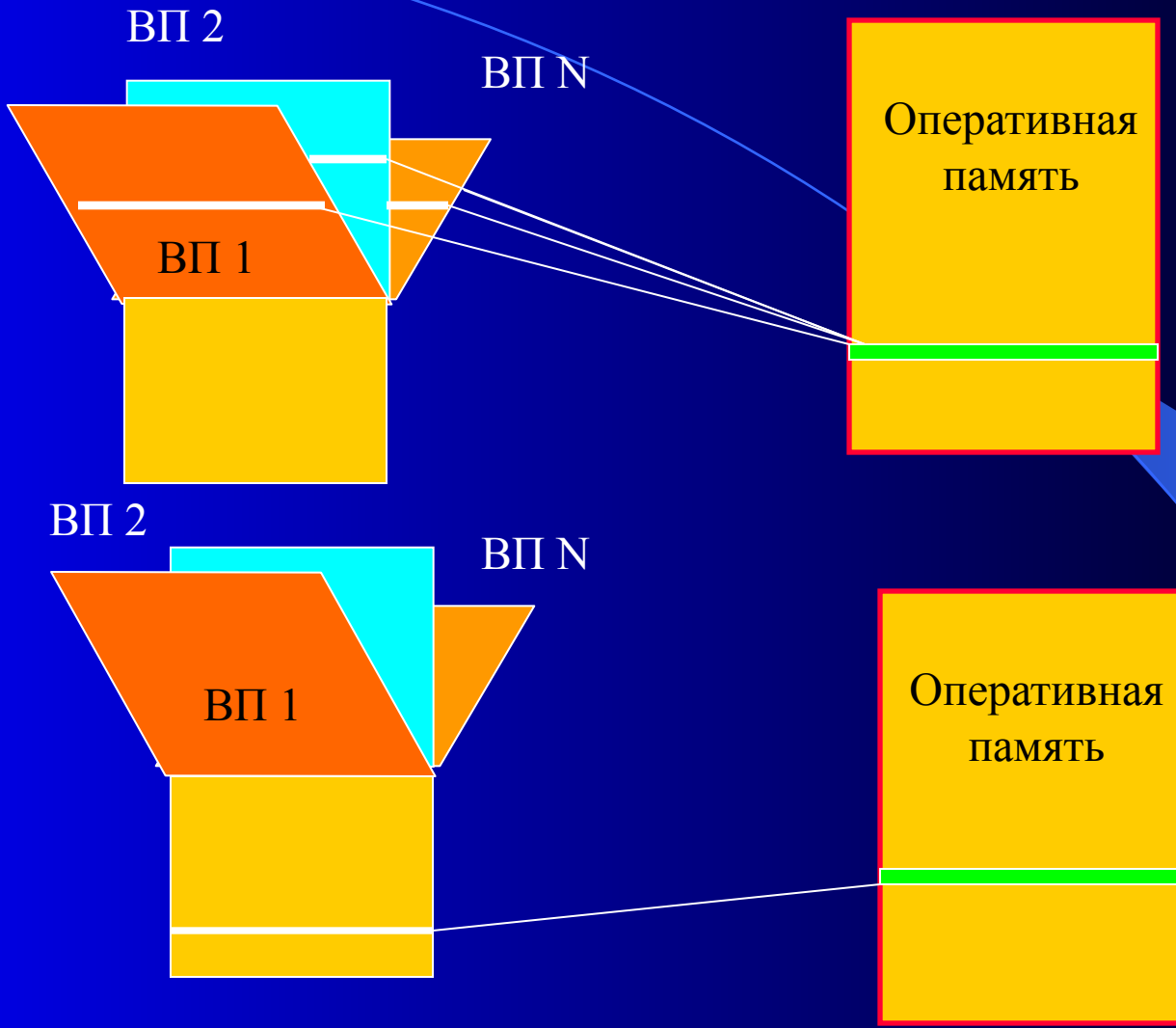
Недостатки сегментной организации: 1. Увеличение времени преобразования виртуального адреса в физический. 2. Избыточность перемещаемых данных. 3. Внешняя фрагментация памяти.



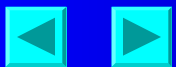
Сегментно-страничная организация виртуальной памяти

Виртуальный адрес

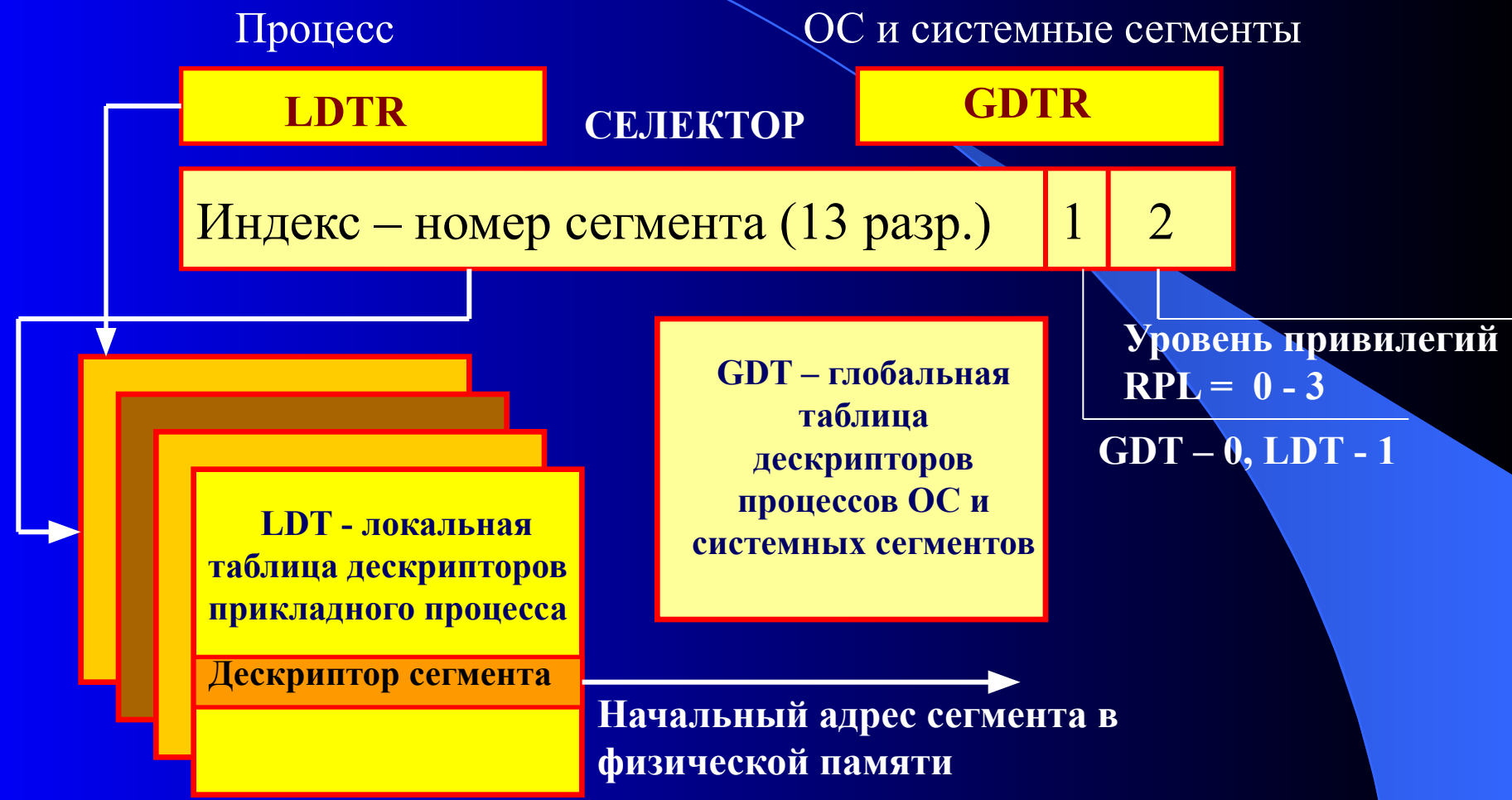




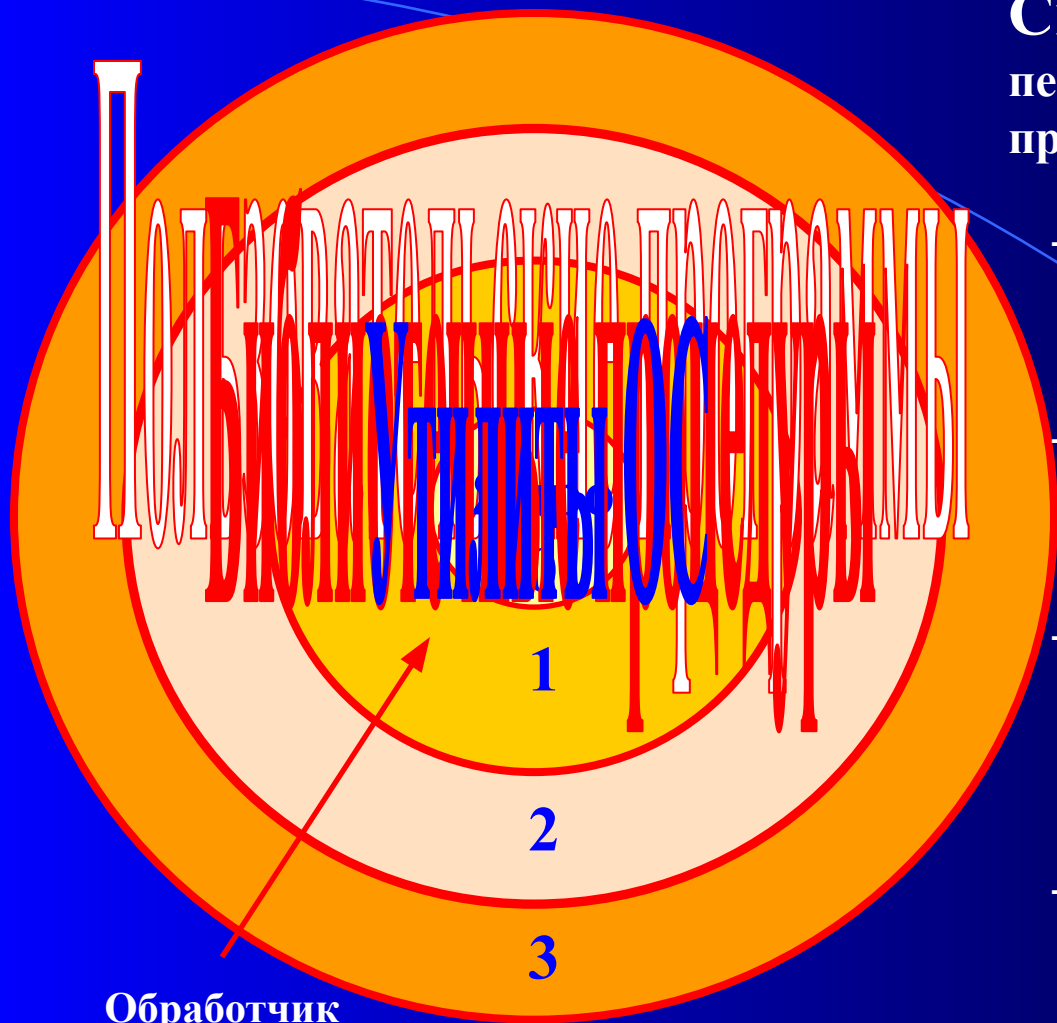
Способы создания разделяемого сегмента памяти



Виртуальная память Windows обеспечивает каждому процессу: 1. 4 Гбайт виртуального адресного пространства (2 Гбайт – ОС, 2 Гбайт – пользовательская программа). 2. 16 К независимых сегментов (8к локальных и 8К глобальных).



Система защиты использует переменные, характеризующие уровень привилегий:



- DPL (Descriptor Privilege Level) – задается полем DPL в дескрипторе сегмента;
- RPL (Requested Privilege Level) – запрашиваемый уровень привилегий, задается полем RPL селектора сегмента;
- CPL (Current Privilege Level) – текущий уровень привилегий выполняемого кода задается полем RPL селектора кодового сегмента (фиксируется в PSW);
- EPL (Effective Privilege Level) – эффективный уровень привилегий запроса.

Обработчик системных вызовов

Контроль доступа к сегменту данных осуществляется, если $EPL \leq DPL$, где $EPL = \max \{ CPL, RPL \}$. Значение RPL – уровня запрашиваемых привилегий – определяется полем RPL селектора, указывающего на запрашиваемый сегмент.

