

# Архитектура операционных систем

Лекция 1.8

# Схема с динамическими разделами



## Очередь заданий

№	1	2	3	4	5
память	200	300	250	250	70
время	10	5	20	8	15

# Схема

## с динамическими разделами

### Стратегии размещения нового процесса в памяти

- Первый подходящий (first-fit). Процесс размещается в первое подходящее по размеру пустое место
- Наиболее подходящий (best-fit). Процесс размещается в наименьшее подходящее по размеру пустое место
- Наименее подходящий (worst-fit). Процесс размещается в наибольшее пустое место

# Схема с динамическими разделами



## Очередь заданий

№					5
память					70
время					15

# Схема с динамическими разделами

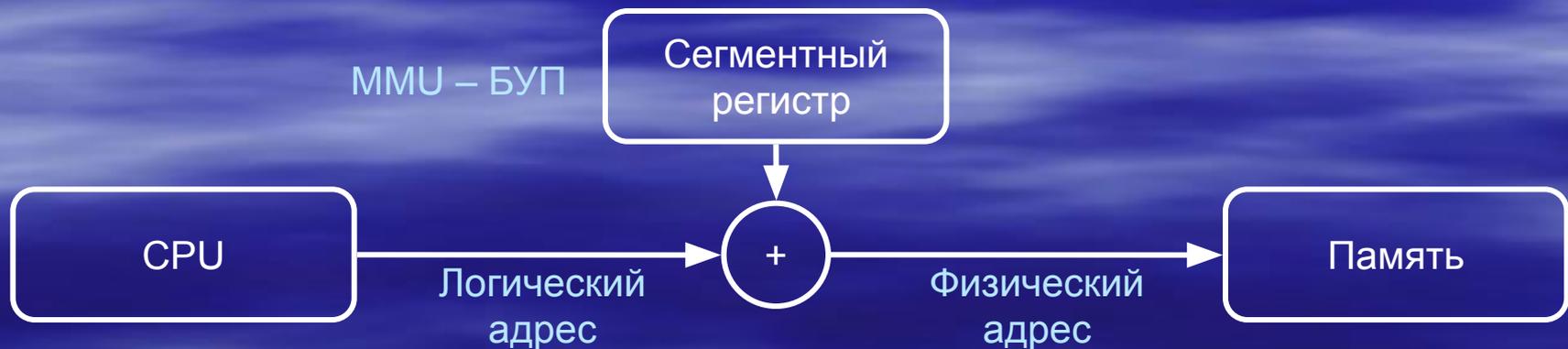


Внешняя фрагментация – невозможность использования памяти, неиспользуемой процессами, из-за ее раздробленности

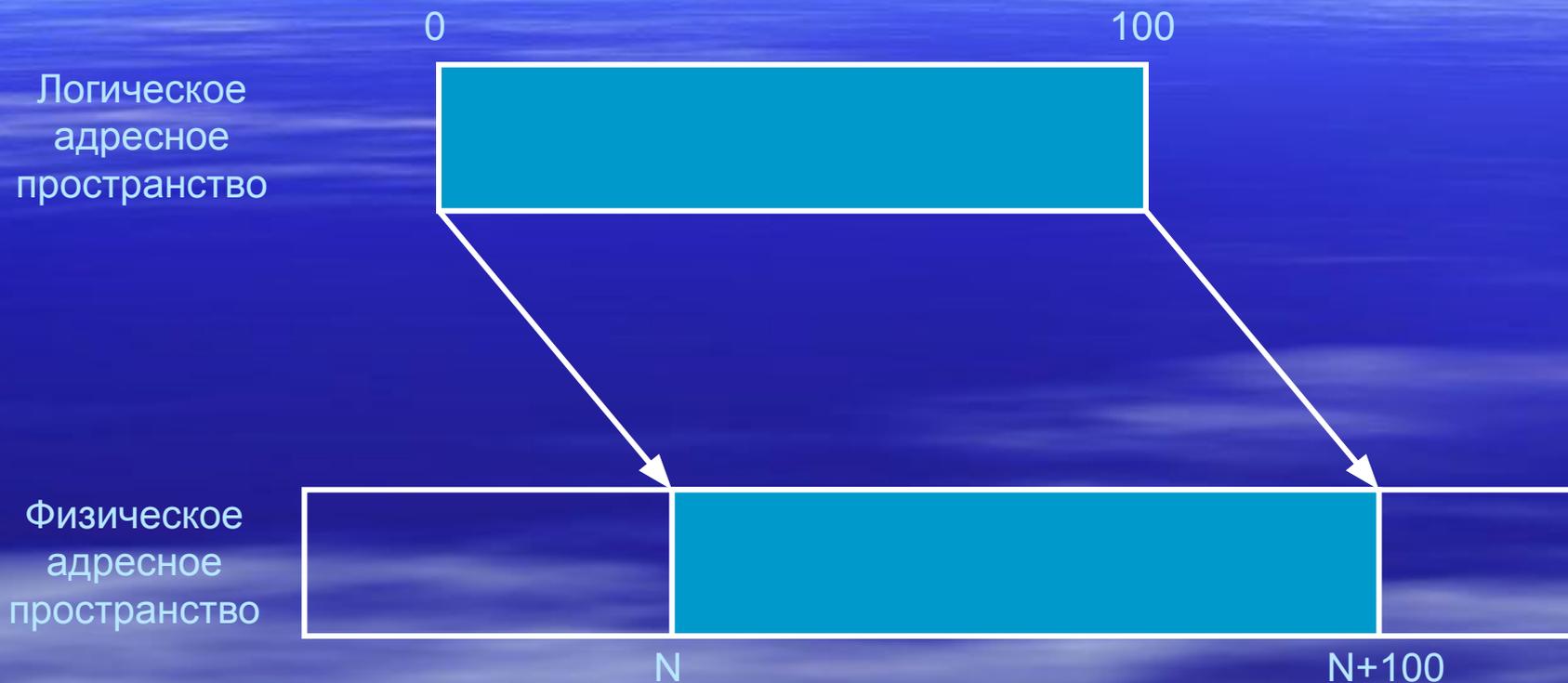
Возможна и внутренняя фрагментация при почти полном заполнении процессом пустого фрагмента

# Схема с динамическими разделами

Сборка мусора

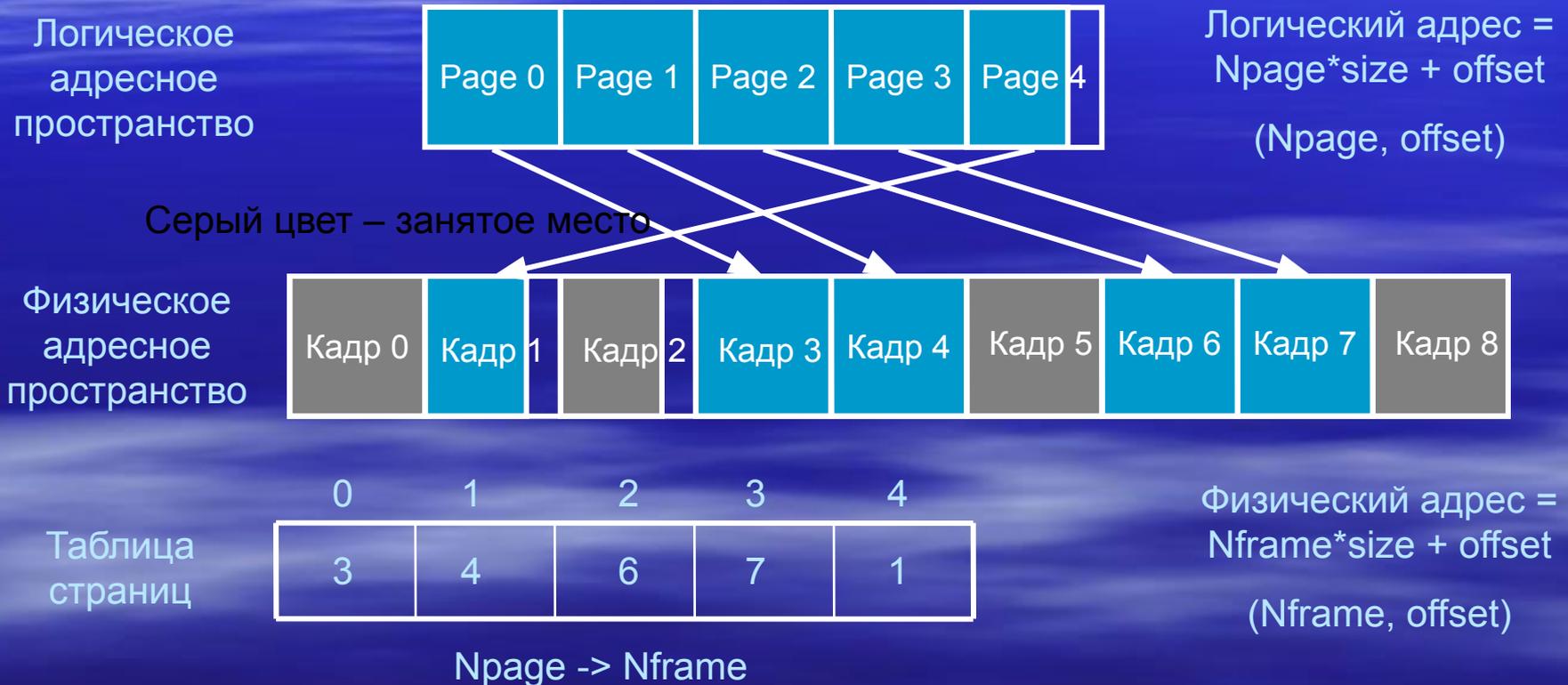


# Линейное непрерывное отображение



# Линейное кусочно-непрерывное отображение

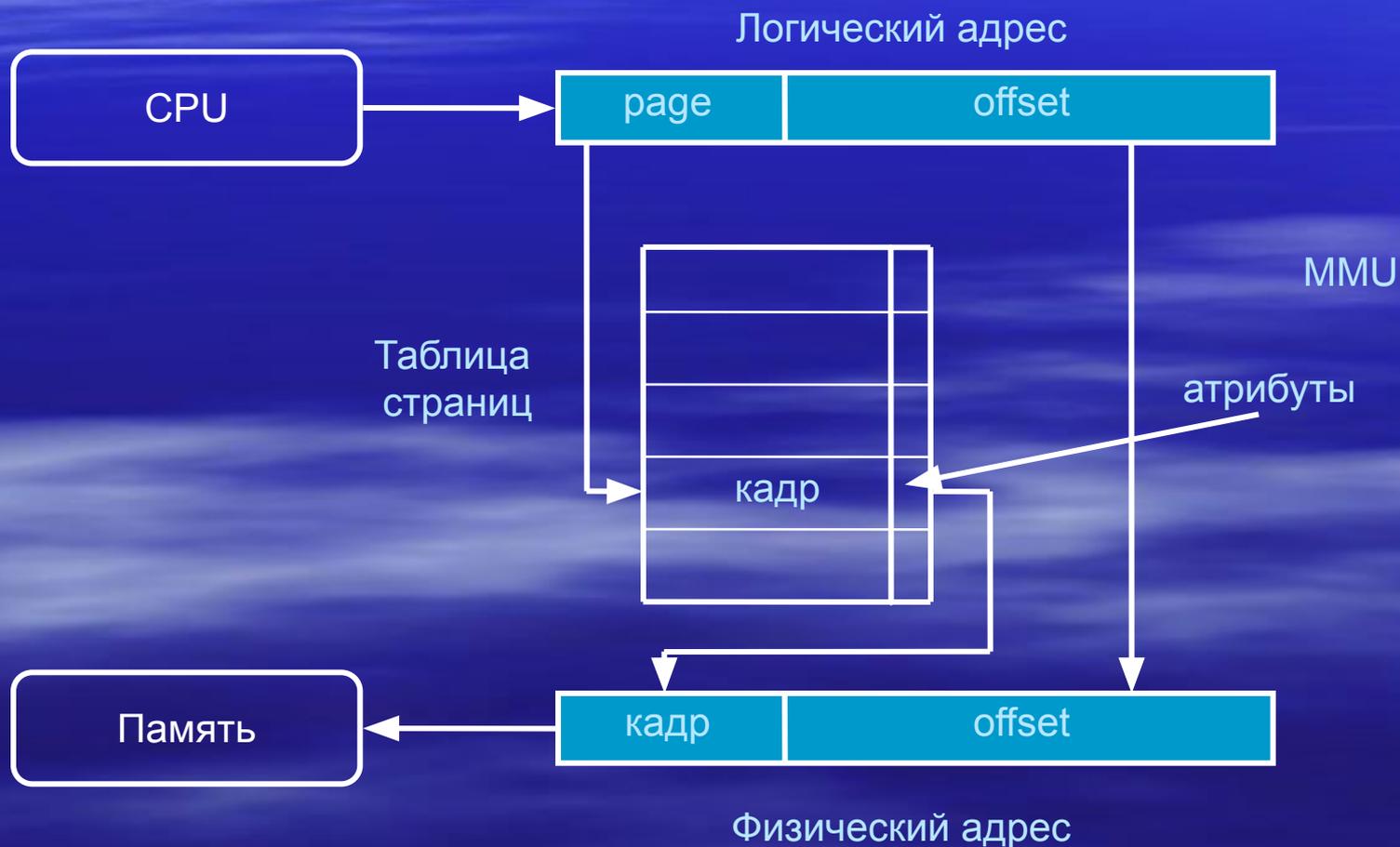
## Страничная организация памяти



Свойственна внутренняя фрагментация

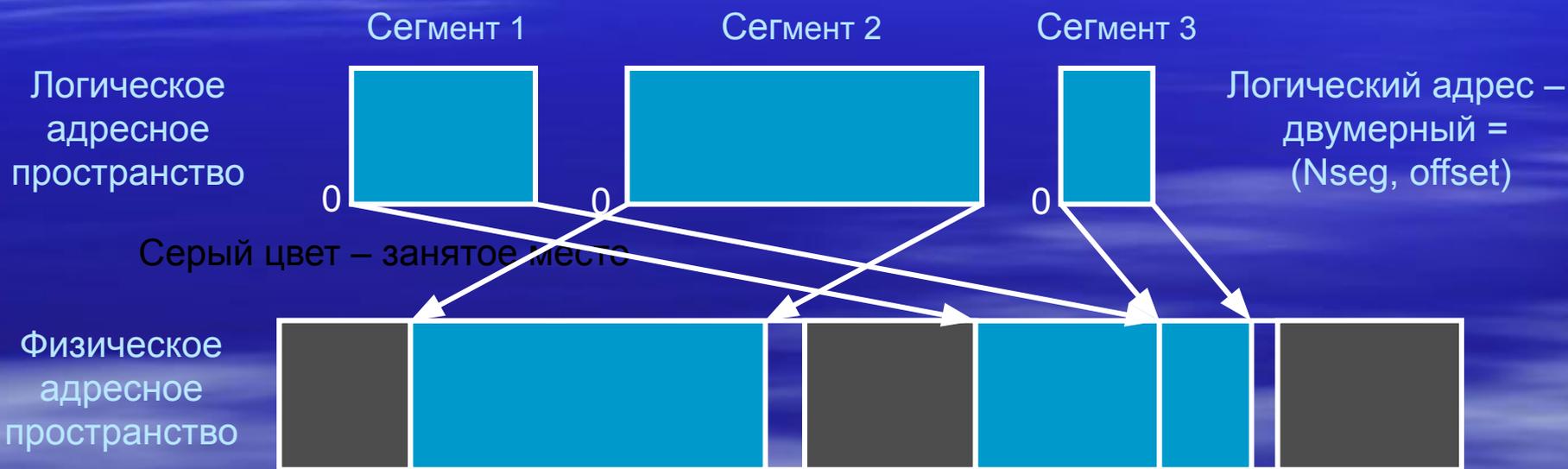
# Линейное кусочно-непрерывное отображение

## Страничная организация памяти



# Линейное кусочно-непрерывное отображение

## Сегментная организация памяти

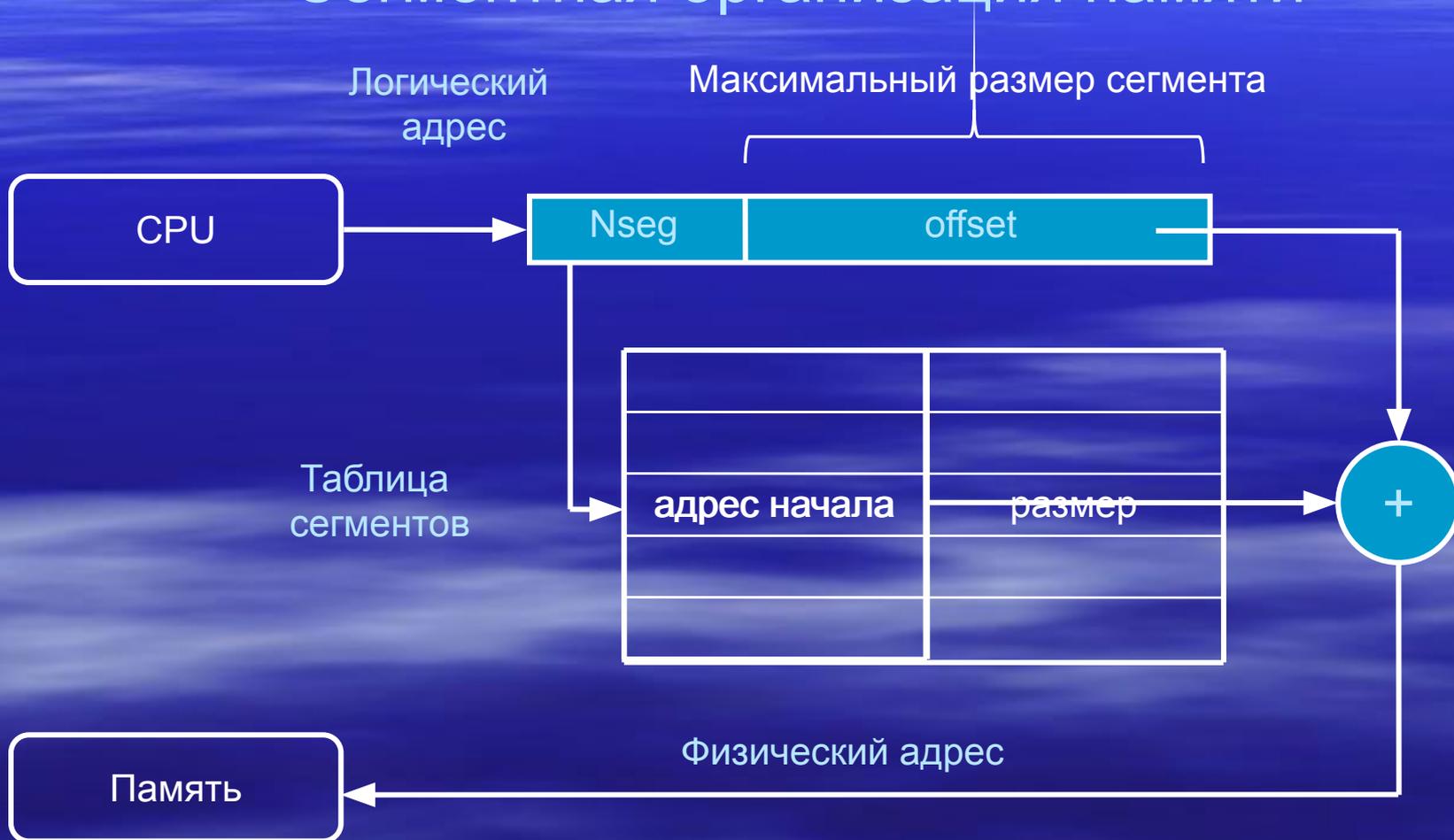


Физический адрес линейный = физический адрес начала сегмента + offset

Свойственна внешняя фрагментация

# Линейное кусочно-непрерывное отображение

## Сегментная организация памяти



# Линейное кусочно-непрерывное отображение

## Сегментная организация памяти



# Линейное кусочно-непрерывное отображение

## Сегментно-страничная организация памяти

