



# ЛЕКЦІЯ 19

Рекурсія.  
Активізація та запис оперативної пам'яті

## ПОНЯТТЯ РЕКУРСІЇ

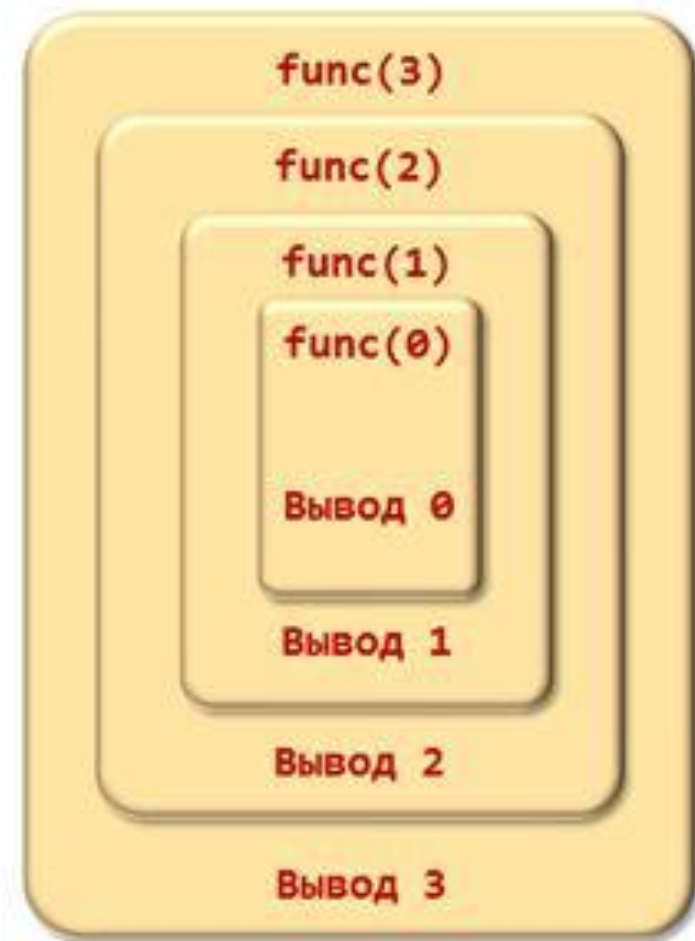
- ▣ **Рекурсія** - полягає у визначенні, описі, зображенні будь-якого об'єкта або процесу всередині самого цього об'єкта або процесу. Це ситуація, коли об'єкт є частиною самого себе.
- ▣ Процедура або функція може містити виклик інших процедур або функцій. У тому числі процедура може викликати саму себе. Комп'ютер лише послідовно виконує команди і, якщо зустрічається виклик процедури, просто починає виконувати цю процедуру. Без різниці, яка процедура дала команду це робити.

# ПОНЯТТЯ РЕКУРСІЇ

```
#include <iostream>
using namespace std;
```

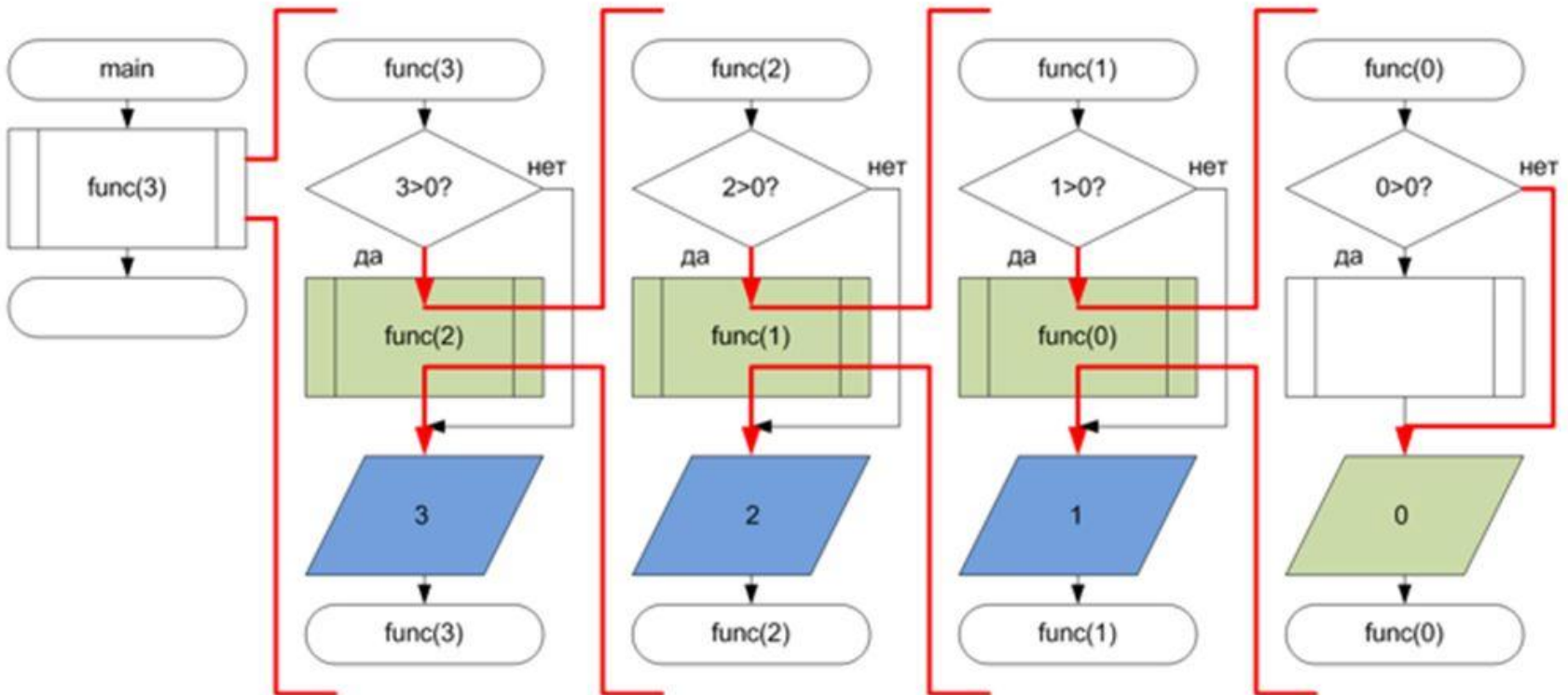
```
void func(int num)
{
    if (num > 0) func(num - 1);
    cout << num << " ";
}
```

```
int main()
{
    func(3);
    cin.get();
    return 0;
}
```



# ПОНЯТТЯ РЕКУРСІЇ

- Кількість одночасно виконуваних процедур називають *глибиною рекурсії*.

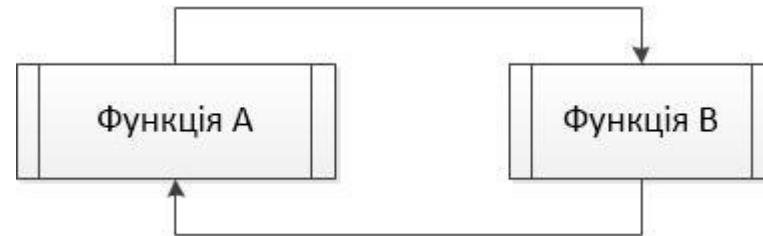


# ПОНЯТТЯ РЕКУРСІЇ

- Важливим і обов'язковим моментом у формуванні рекурсивної процедури є *базис рекурсії*.
- **Базис рекурсії визначає умова виходу з рекурсії.** Як правило, в якості базису записується якийсь *найпростіший випадок, при якому відповідь виходить відразу, без використання рекурсії*.
- Існує таке поняття як *крок рекурсії або рекурсивний виклик*.
- У разі, коли рекурсивна функція *викликається для виконання складного завдання (НЕ базового випадку)* виконується деяка кількість рекурсивних викликів або кроків, з метою зведення задачі до більш простий. І так до тих пір поки не отримаємо базове рішення.

## СКЛАДНА РЕКУРСІЯ

- Можлива трохи складніша схема: функція А викликає функцію В, а та в свою чергу викликає А. Це називається складною рекурсією.



- При цьому виявляється, що описана перша процедура повинна викликати ще не описану.
- Щоб це було можливо, потрібно використовувати опис функції В до її використання.

# СКЛАДНА РЕКУРСІЯ. ПРИКЛАД

## □ Обчислити значення виразу

$$\frac{x^n}{n!}$$

```
#include <iostream>
using namespace std;
int pow (int, int);
double calc (int x, int n)
{
    return (double) pow (x, n) / n;    // виклик функції pow
}

int pow (int x, int n)
{
    if (n == 1) return x;
    return x * calc (x, n - 1);    // виклик функції calc
}

int main ()
{
    int n, x;
    cout << "n ="; cin >> n;
    cout << "x ="; cin >> x;
    double a = calc (x, n);    // виклик рекурсивної функції
    cout << a;
    cin.get (); cin.get ();
    return 0;
}
```

## ПРЕФІКСНА І ПОСТФІКСНИЙ ФОРМА ЗАПИСУ

- Якщо процедура викликає сама себе, то, по суті, це призводить до повторного виконання містяться в ній інструкцій, що аналогічно роботі циклу.
- При цьому розрізняють префіксних і постфіксний форми запису.





# ПРЕФІКСНА І ПОСТФІКСНА ФОРМА ЗАПИСУ

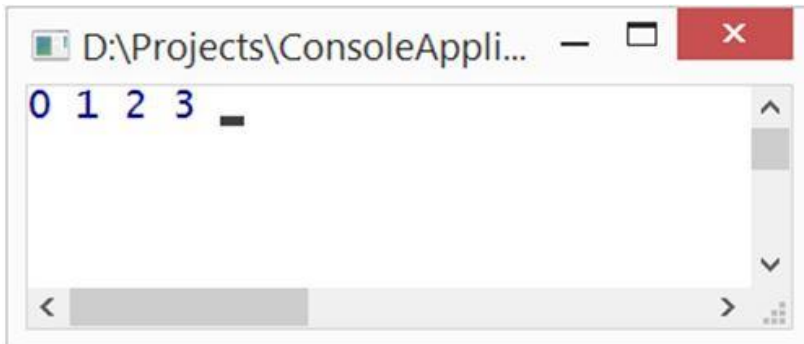
## Префіксна форма

Спочатку - рекурсивний виклик,  
потім - дії

...

```
void func(int num)
{
    if (num > 0) func(num - 1);
    cout << num << " ";
}
```

...



```
D:\Projects\ConsoleAppli...
0 1 2 3 _
```

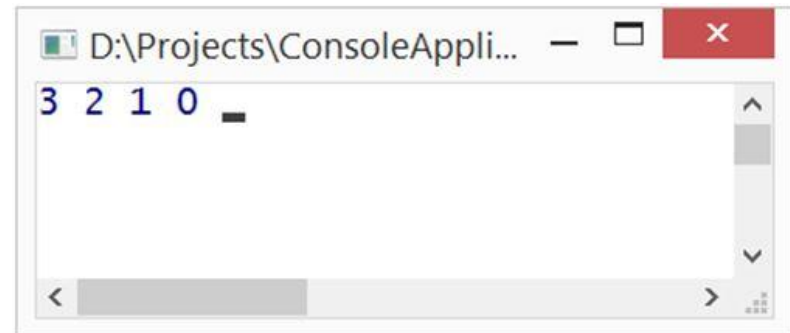
## Постфіксна форма

Спочатку - дії,  
потім - рекурсивний виклик

...

```
void func(int num)
{
    cout << num << " ";
    if (num > 0) func(num - 1);
}
```

...



```
D:\Projects\ConsoleAppli...
3 2 1 0 _
```

## РЕКУРЕНТНІ СПІВВІДНОШЕННЯ

- У багатьох випадках в основі рекурсії лежать **рекурентні співвідношення**.
- **Рекурентне співвідношення** - це співвідношення виду

$$a_n = f(n, a_{n-1}, a_{n-2}, \dots, a_{n-p})$$

- де кожний член послідовності  $a_n$  виражається через  $p$  попередніх членів.
- Обчислення необхідного елемента послідовності складатиметься в періодичному оновленні значень цієї послідовності.
- Кожне таке оновлення називається **ітерацією**, а процес повторення ітерацій - **ітеруванням**.

## РЕКУРСІЯ АБО ІТЕРАЦІЯ

- ▣ **Ітерація** - організація обробки даних, при якій дії повторюються багато разів, не наводячи при цьому до викликів самих себе (на відміну від рекурсії).
- ▣ Розглянемо обчислення факторіала у вигляді ітераційної і рекурсивної процедури.



# РЕКУРСІЯ АБО ІТЕРАЦІЯ

<i>Ітераційна функція</i>	<i>Рекурсивна функція</i>
<pre>#include &lt;iostream&gt;  using namespace std;  int fact(int num) {     int rez = 1;     for (int i = 1; i &lt;= num; i++)         rez *= i;     return rez; }  int main() {     cout &lt;&lt; fact(3);     cin.get();     return 0; }</pre>	<pre>#include &lt;iostream&gt;  using namespace std;  int fact(int num) {     if(num==1) return 1;     return num*fact(num - 1); }  int main() {     cout &lt;&lt; fact(3);     cin.get();     return 0; }</pre>

# РЕКУРСІЯ АБО ІТЕРАЦІЯ

- ❑ Виклик функції тягне за собою деякі додаткові накладні витрати, пов'язані з передачею керування і аргументів на функцію, а також поверненням обчисленого значення. Тому ітераційна функція обчислення факторіала буде трохи більш швидким рішенням. Найчастіше *ітераційні рішення працюють швидше рекурсивних*.
- ❑ Будь-які рекурсивні процедури і функції, що містять всього один рекурсивний виклик самих себе, *легко замінюються ітераційними циклами*.
- ❑ Ще одним *недоліком* рекурсії є те, що їй може не вистачати для роботи стека. При кожному рекурсивному виклику в стеці зберігається адреса повернення і передані аргументи. *Якщо рекурсивних викликів занадто багато, відведений обсяг стека може бути перевищений. (Наприклад, рекурсивне обчислення факторіала негативного числа)*.
- ❑ Однак функції, що викликають себе два і більше разів частіше за все не мають простого нерекурсивного аналога. У цьому випадку безліч викликаються процедур ніяк не ланцюжок, а ціле дерево.
- ❑ Існують широкі класи задач, коли обчислювальний процес повинен бути організований саме таким чином. Якраз для них рекурсія буде найбільш простим і природним способом вирішення. Крім того, рекурсивні алгоритми, як правило, набагато простіше з логічної точки зору, ніж ітераційні.

## КОНТЕКСТ ВИКОНАННЯ, СТЕК

- ▣ *Інформація про процес виконання запущеної функції зберігається в її контексті виконання* (execution context).
- ▣ **Контекст виконання** - спеціальна внутрішня структура даних, яка містить інформацію про виклик функції. Вона включає в себе конкретне місце в коді, на якому знаходиться інтерпретатор, локальні змінні функції та іншу службову інформацію.
- ▣ Один виклик функції має рівно один контекст виконання, пов'язаний з ним.
  
- ▣ Коли функція виконує вкладений виклик, відбувається наступне:
  1. Виконання поточної функції припиняється.
  2. Контекст виконання, пов'язаний з нею, запам'ятовується в спеціальній структурі даних - стеці контекстів виконання.
  3. Виконуються вкладені виклики, для кожного з яких створюється свій контекст виконання.
  4. Після їх завершення старий контекст дістається з стека, і виконання зовнішньої функції поновлюється з того місця, де вона була зупинена.

# КОНТЕКСТ ВИКОНАННЯ, СТЕК

- Розглянемо приклад

```
#include <iostream>
using namespace std;
```

```
int pow (int x,int n)
{
    if (n == 1)
        { return x; }
    else
        { return x * pow (x, n - 1); }
}

int main ()
{
    int tt=pow (2, 3)); // 8
    cout << tt;
    cin.get ();
    return 0;
}
```

Коли функція pow (x, n) викликається, виконання ділиться на дві гілки:

```
if n == 1 = x
/
pow (x, n) =
\
else = x * pow (x, n - 1)
```

## КОНТЕКСТ ВИКОНАННЯ, СТЕК

Коли функція  $\text{pow}(x, n)$  викликається, виконання ділиться на дві гілки:

```
    if n == 1 = x
    /
pow (x, n) =
    \
    else = x * pow (x, n - 1)
```

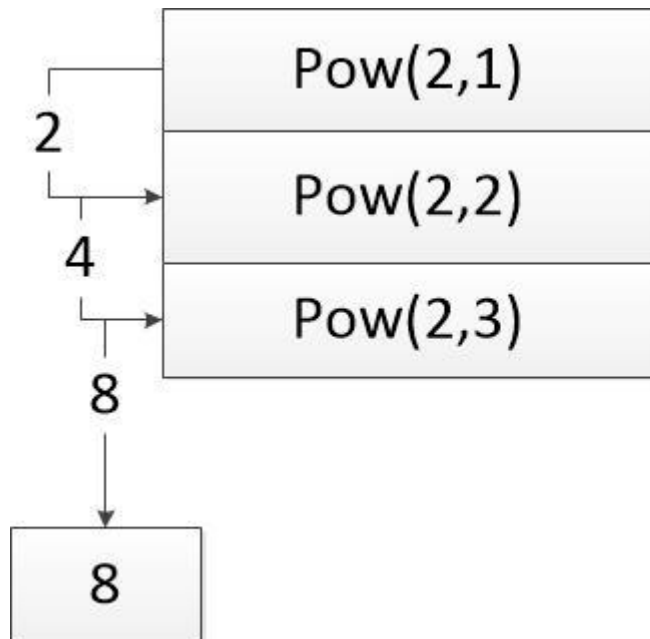
- 1. Якщо  $n == 1$ , тоді все просто. Ця гілка називається базою рекурсії, тому що відразу ж призводить до результату:  $\text{pow}(x, 1)$  однт  $x$ .
- 2. Ми можемо виразити  $\text{pow}(x, n)$  у вигляді:  $x * \text{pow}(x, n - 1)$ . Що в математиці записується як:  $x^n = x * x^{n-1}$ . Ця гілка - крок рекурсії: ми зводимо задачу до більш простої дії (множення на  $x$ ) і більш простої аналогічної задачі ( $\text{pow}$  з меншим  $n$ ). Наступні кроки спрощують задачу все більше і більше, поки  $n$  не досягає 1.
- Функція  $\text{pow}$  рекурсивно викликає саму себе до  $n == 1$ .



## КОНТЕКСТ ВИКОНАННЯ, СТЕК

- Наприклад, рекурсивний варіант обчислення  $\text{pow}(2, 4)$  складається з кроків:
- 1.  $\text{pow}(2, 4) = 2 * \text{pow}(2, 3)$
- 2.  $\text{pow}(2, 3) = 2 * \text{pow}(2, 2)$
- 3.  $\text{pow}(2, 2) = 2 * \text{pow}(2, 1)$
- 4.  $\text{pow}(2, 1) = 2$

```
int pow(int x,int n)
{
  if (n == 1)
    { return x; }
  else
    { return x * pow(x, n - 1); }
}
```



Контент:  $x=2, n=1, \text{рядок}=1$

Контент:  $x=2, n=2, \text{рядок}=5$

Контент:  $x=2, n=3, \text{рядок}=5$

## КОНТЕКСТ ВИКОНАННЯ, СТЕК

- Глибина рекурсії в даному випадку склала **3** - максимальне число контекстів, що буде одночасно збережено в стеці.
- Звернемо увагу на вимоги до пам'яті. Рекурсія призводить до зберігання всіх даних для незакінчених зовнішніх викликів в стеці, і в даному випадку це призводить до того, що зведення в ступінь  $n$  зберігає в пам'яті  $n$  різних контекстів.



## КОНТЕКСТ ВИКОНАННЯ, СТЕК

- Реалізація зведення в степінь через цикл набагато **більш економна**:

```
function pow (x, n)
{
  let result = 1;
  for (let i = 0; i <n; i ++)
  {
    result * = x;
  }
  return result;
}
```

- Ітеративний варіант функції pow використовує один контекст, в якому будуть послідовно змінюватися значення *i* і *result*. При цьому обсяг витрачається пам'яті невеликий, фіксований і не залежить від *n*.

## КОНТЕКСТ ВИКОНАННЯ, СТЕК

- ▣ *Будь-яка рекурсія може бути перероблена в цикл. Як правило, варіант з циклом буде ефективніше.*
- ▣ Але переробка рекурсії в цикл може бути нетривіальною, особливо коли в функції в залежності від умов використовуються різні рекурсивні підвизови, результати яких об'єднуються, або коли розгалуження більш складне.  
**Оптимізація може бути непотрібною і абсолютно не вартою зусиль.**
- ▣ Часто код з використанням рекурсії більш короткий, легкий для розуміння і підтримки. Оптимізація потрібно не скрізь, як правило, нам важливий хороший код, тому вона і використовується.

## ПРИКЛАД 1

- ▣ Обчислити суму чисел в інтервалі, заданому числами, що вводяться з клавіатури. Використати рекурсивну функцію.
- ▣ **Рішення.** Умовою закінчення рекурсії стане ситуація, коли верхня межа на одиницю більше нижньої межі, тобто інтервал заданий двома сусідніми цілими числами.

```
▣ #include <iostream>
▣ using namespace std;
▣ int sum (int y, int x);
▣
▣ int main ()
▣ {
▣ int a, b;
▣ cout << "Enter 1-st number:" << endl; cin >> a;
▣ cout << "Enter 2-st number:" << endl; cin >> b;
▣ cout << sum (b, a) << endl;
▣ return 0;
▣ }
```

```
int sum (int y, int x)
{
int s = 0;
if ((y - 1) == x)
    s = y + x;
else
    s = y + sum (y - 1, x);
return s;
}
```

## ПРИКЛАД 2

- ▣ Звести число в ступінь. Використати рекурсивну функцію.
- ▣ Рішення. Тут умовою закінчення рекурсії буде рівність нулю числа-ступеня.  
Обов'язково слід передбачити виклики функції для парного і непарної ступеня.

```
#include <iostream>
using namespace std;
int power (long int x, unsigned int y);

int main ()
{
int a, b;
cout << "Enter number:" << endl; cin >> a;
cout << "Enter power:" << endl; cin >> b;
cout << power (a, b) << endl;
return 0;
}
```

```
int power (long int x, unsigned int y)
{
int d = 0;
if (y == 0)
d = 1;
else if (y == 1)
d = x;
else if (y% 2 == 0)
d = power (x * x, y / 2);
else
d = x * power (x * x, y / 2);
return d;
}
```

Дякую за увагу!