## Структура даних FIFO





• Н.В. Сокур

Лінійний список — послідовність  $n \ge 0$  вузлів X[1], X[2], ..., X[n], головною структурною особливістю якої є умова, що коли n > 0 та X[1] — перший вузол, а X[n] — останній, то k-ий вузол X[k] знаходиться за X[k — 1] та до X[k + 1] для всіх 1 < k < n.

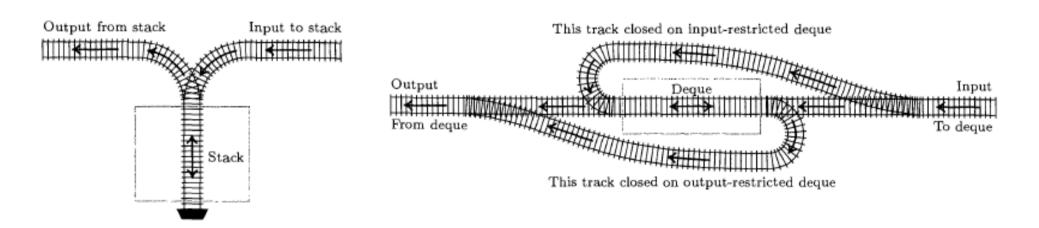
## 3 лінійними списками можна виконувати наступні операції:

- і. Отримання доступу до k-ого вузла списка.
- іі. Вставка нового вузла відразу за або до k-го вузла.
- ііі. Видалення k-го вузла.
- іv. Об'єднання в єдиний список двох (або більше) лінійних списків.
- v. Розбиття лінійного списка на два (або більше) списки.
- vi. Створення копії лінійного списка.
- vii. Визначення кількості вузлів списка.
- viii. Сортування вузлів в порядку збільшення значень в певних полях цих вузлів.
  - іх. Пошук вузла із заданим значенням в певному полі.

Стек – лінійний список, в якому всі операції вставки та видалення (зазвичай і операції доступа до даних) виконуються лише на одному з кінців списка.

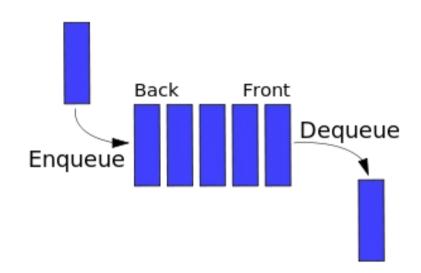
Черга або одностороння черга — лінійний список, в якому всі операції вставки виконуються на одному з кінців списка, а всі операції видалення (зазвичай і операції доступа до даних) — на іншому.

Дек або двостороння черга (double-ended queue) — лінійний список, в якому всі операції вставки та видалення (зазвичай і операції доступа до даних) виконуються на обох кінцях списка.

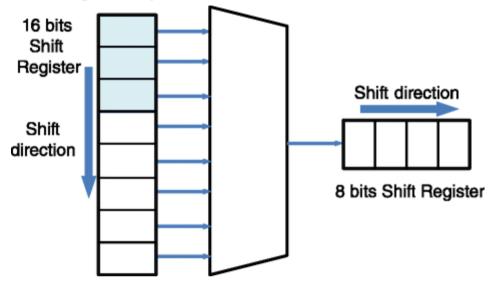


Черги часто називають циклічними сховищами (circular stores) або дисциплінами обслуговування в порядку надходження (first-in-first-out lists – FIFO lists).

Є кілька ефективних реалізацій черг FIFO. Ефективною реалізацією є така, що здатна виконувати операції – додати в чергу (enqueuing) та видалити з черги (dequeuing) – протягом часу O(1).

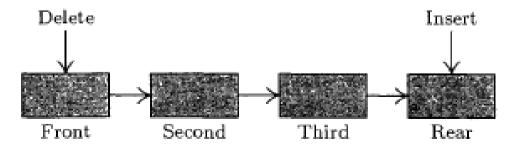


Концепцію FIFO можна реалізувати у вигляді апаратного реґістру зсуву (hardware shift register)



Або з використанням структур пам'яті:

- Зв'язний список
  - Двозв'язний список
  - Простий (однозв'язний) список
- Двостороння черга (дек)



(b) Queue

## Реалізація зв'язаного списка FIFO

```
public:
    FIFO() : front(NULL), back(NULL) {}
    ~FIFO() {
        while (front != NULL)
            dequeue();
    void enqueue(T value) {
        Node *newNode = new Node( value);
        if (front == NULL)
            front = newNode;
        else
            back->next = newNode;
        back = newNode;
    T dequeue() {
        if (front == NULL)
           throw std::underflow error("Nothing to dequeue");
        Node *temp = front;
              result = front->value;
        front = front->next;
        delete temp;
        return result;
};
```