

# Złożoność

- Dla miliona rekordów potrzeba w drzewie zrównoważonym  $\log_2 1000000 = 20$  operacji do wyszukania klucza.
- W drzewie rzędu 100 (do 100 potomków) już tylko  $\log_{100} 1000000 = 3$  operacje.
- Zamiast zwiększać rząd drzewa, można umieszczać grupy węzłów na stronach (każdą stronę ładujemy w całości z dysku).

# B-drzewa

- R.Bayer & E.M.McCreight 1970
- $n$  – rząd drzewa
- Każda strona (węzeł) zawiera max.  $2n$  kluczy.
- Każda strona poza korzeniem zawiera min.  $n$  kluczy.
- Każda strona jest liściem (brak potomków) lub ma  $m+1$  potomków, gdzie  $m$  jest liczbą kluczy na stronie.
- Wszystkie liście są na tym samym poziomie.

# B-drzewa

