

**Jak (prawdopodobnie)
zaliczyć SW Test level Expert**

Disclaimer :-)

THE SOFTWARE IS PROVIDED "AS IS", WITHOUT WARRANTY OF ANY KIND, EXPRESS OR IMPLIED, INCLUDING BUT NOT LIMITED TO THE WARRANTIES OF MERCHANTABILITY, FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE AND NONINFRINGEMENT. **IN NO EVENT SHALL THE AUTHORS OR COPYRIGHT HOLDERS BE LIABLE FOR ANY CLAIM, DAMAGES OR OTHER LIABILITY**, WHETHER IN AN ACTION OF CONTRACT, TORT OR OTHERWISE, ARISING FROM, OUT OF OR IN CONNECTION WITH THE SOFTWARE OR THE USE OR OTHER DEALINGS IN THE SOFTWARE.

Jak (prawdopodobnie) zaliczyć SW Test level Expert

- Jak się przygotować?
- **Krótkie** implementacje znanych algorytmów.
- Szybsze nie zawsze znaczy lepsze, koszt implementacji.
- Dynamiczna alokacja pamięci, wskaźniki – NIE!
- Cache
- Omówienie przykładowych problemów.
- Podsumowanie i gdzie znaleźć dodatkowe materiały.
- Pytanie / uwagi końcowe.
- Ankieta odnośnie szkolenia.

1. Jak się przygotować?

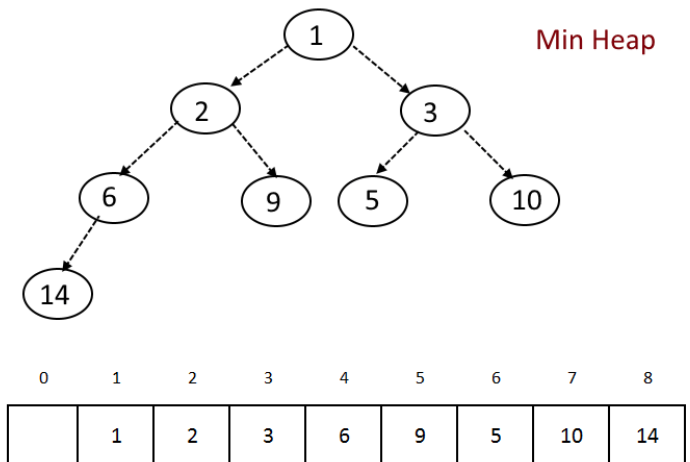
- Znajomość algorytmów
 - Wprowadzenie do algorytmów
Autors: Cormen Thomas H.
 - Niebieskie Książeczki – oi
- Potyczki Algorytmiczne: potyczki.mimuw.edu.pl
- main.edu.pl
- Ćwiczyć, ćwiczyć, ćwiczyć
 - zadanie zawsze powinno być wykonane

2. Krótkie implementacje znanych algorytmów

- Algorytm powinien być **krótki**
- Robi tylko to co ma robić i nic więcej
- Przykładowe algorytmy:
 - kopiec
 - sortowanie: counting sort, radix sort, insert sort, heap sort, merge sort
 - hash mapa

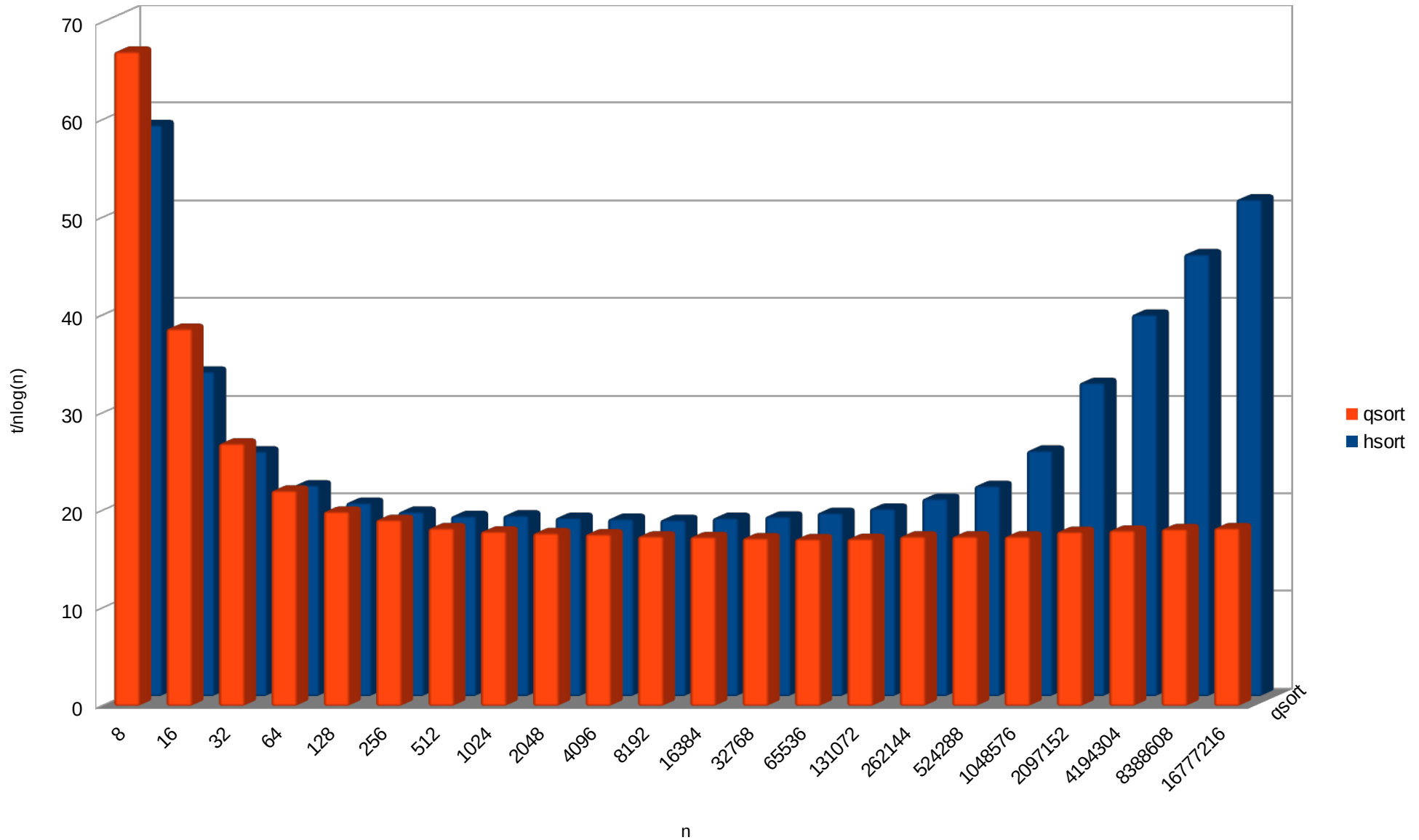
kopiec

```
1 #define MAX_SIZE 100000000
2 int heap[MAX_SIZE]; //heap starts at heap[1]
3 int size = 0;
4
5 inline void swap(int i, int j) {
6     int t = heap[i];
7     heap[i] = heap[j];
8     heap[j] = t;
9 }
10 inline bool less(int i, int j) {
11     return heap[i] < heap[j];
12 }
13 void up(int start) {
14     while (start > 1 && less(start, start / 2)) {
15         swap(start / 2, start);
16         start /= 2;
17     }
18 }
19 void down(int i) {
20     int right = i * 2 + 1, smaller = i * 2;
21     if (right <= size && less(right, smaller))
22         smaller = right;
23     if (smaller <= size) {
24         if (less(smaller, i)) {
25             swap(i, smaller);
26             down(smaller); //tail recursion! (rekurencja ogonowa)
27         }
28     }
29 }
30 //-----
31 void push(int e) {
32     heap[++size] = e;
33     up(size);
34 }
35 int pop() {
36     int r = heap[1];
37     swap(1, size--);
38     down(1);
39     return r;
40 }
41
42 void make_heap() { } //not implemented!
43
44 //-----heap sort
45
46 void hsort(int *T, int size) {
47     for(int i = 0; i < size; i++) push(T[i]);
48     for(int i = 0; i < size; i++) T[i] = pop();
49 }
```



for Node at i : Left child will be $2i$ and right child will be at $2i+1$ and parent node will be at $[i/2]$.

Kopiec: $t/n\log(n)$ vs std::qsort



Krótkie implementacje na przykładzie sortowania

- Counting sort:

```
#define MAX 20000000

static int count[MAX];

void csort(int *from, int *to, int size, int maks)
{
    for (int i = 0; i < size; i++)
        count[from[i]]++;

    for (int j = 0, i = 0; i <= maks; i++)
        while (count[i] > 0) to[j++] = from[i], count[i]--;
}
```

Input Data

0	4	2	2	0	0	1	1	0	1	0	2	4	2
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

Count Array

0	1	2	3	4
5	3	4	0	2

Sorted Data

0	0	0	0	0	1	1	1	2	2	2	2	4	4
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

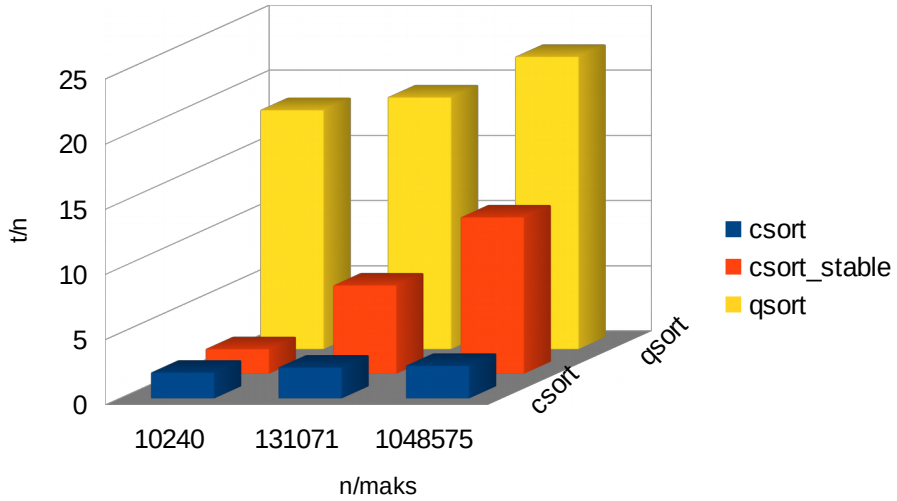
- Stable counting sort:

```
void csort_stable(int *from, int *to, int size, int maks)
{
    for (int i = 0; i < size; i++)
        count[from[i]]++;

    for (int i = 1; i <= maks; i++)
        count[i] += count[i - 1];
    for (int i = size - 1; i >= 0; i--)
        to[--count[from[i]]] = from[i];
    for (int i = 0; i <= maks; i++)
        count[i] = 0;
}
```

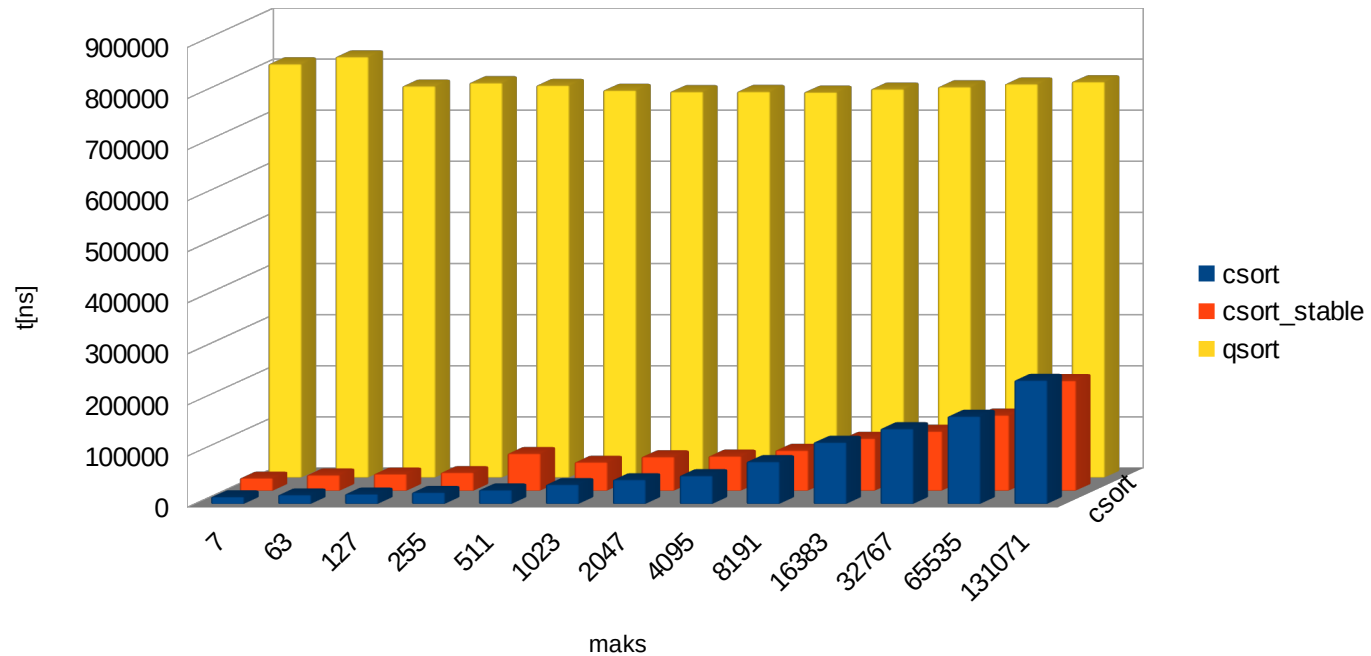

Counting sort

vs. std::qsort



n	csort	csort_stable	qsort
10240	2,0	1,9	18,4
131071	2,4	6,8	19,3
1048575	2,5	12,0	22,5

n = 10240



Radix sort - sortowanie pozycyjne czyli „stable counting sort” po pozycjach (cyfrach)

```
#define MAX 100000

static int count[MAX];

template<int mask, int shift>
void csort_(int *from, int *to, int size)
{
    for (int i = 0; i < size; i++)
        count[(from[i] >> shift)&mask]++;

    for (int i = 1; i <= mask; i++)
        count[i] += count[i - 1];
    for (int i = size - 1; i >= 0; i--)
        to[--count[(from[i] >> shift)&mask]] = from[i];
    for (int i = 0; i <= mask; i++)
        count[i] = 0;
}

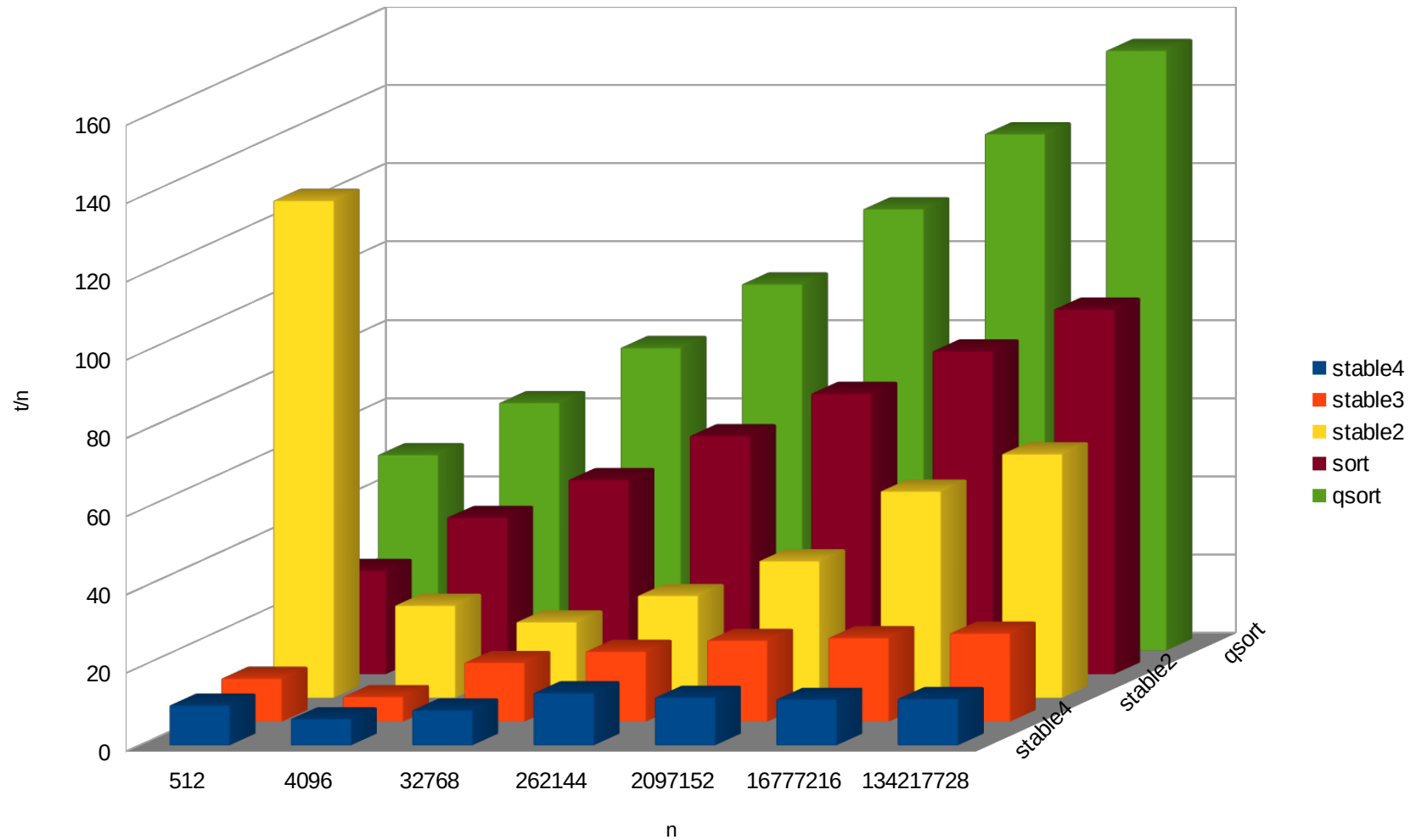
void csort_stable4(int *from, int *to, int size)
{
    csort_<255, 0>(from, to, size);
    csort_<255, 8>(to, from, size);
    csort_<255, 16>(from, to, size);
    csort_<255, 24>(to, from, size);
}

void csort_stable3(int *from, int *to, int size)
{
    csort_<2047, 0>(from, to, size);
    csort_<2047, 11>(to, from, size);
    csort_<2047, 22>(from, to, size);
}

void csort_stable2(int *from, int *to, int size)
{
    csort_<65535, 0>(from, to, size);
    csort_<65535, 16>(to, from, size);
}
```

Sortowanie
dużych
intów (≥ 0)

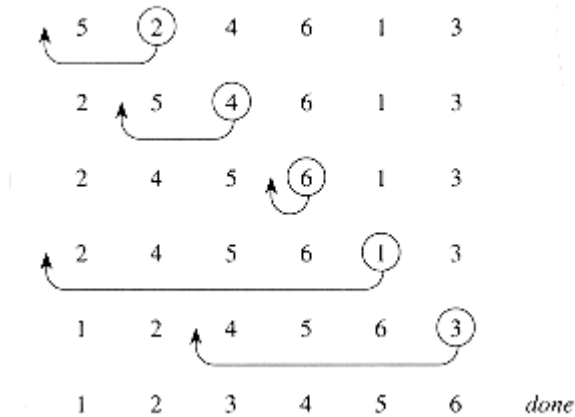
Radix sort int32 (≥ 0): t/n vs. `std::sort()` and `std::qsort()`



„simple” sort

- Insertion sort

```
void isort(int *T, int size)
{
    for (int j, x, i = 1; i < size; i++) {
        x = T[i];
        j = i - 1;
        while (j >= 0 && T[j] > x) {
            T[j + 1] = T[j];
            j--;
        }
        T[j + 1] = x;
    }
}
```



- Bubble sort

```
#define VAR(v, n) __typeof(n) v = (n)
#define SWAP(a, b) { VAR(t,a); a=b,b=t;}

void bsort(int *T, int size)
{
    do {
        int i, nsize = 0;
        for (i = 1; i < size; i++)
            if (T[i - 1] > T[i]) {
                SWAP(T[i - 1], T[i]);
                nsize = i;
            }
        size = nsize;
    } while (size > 0);
}
```

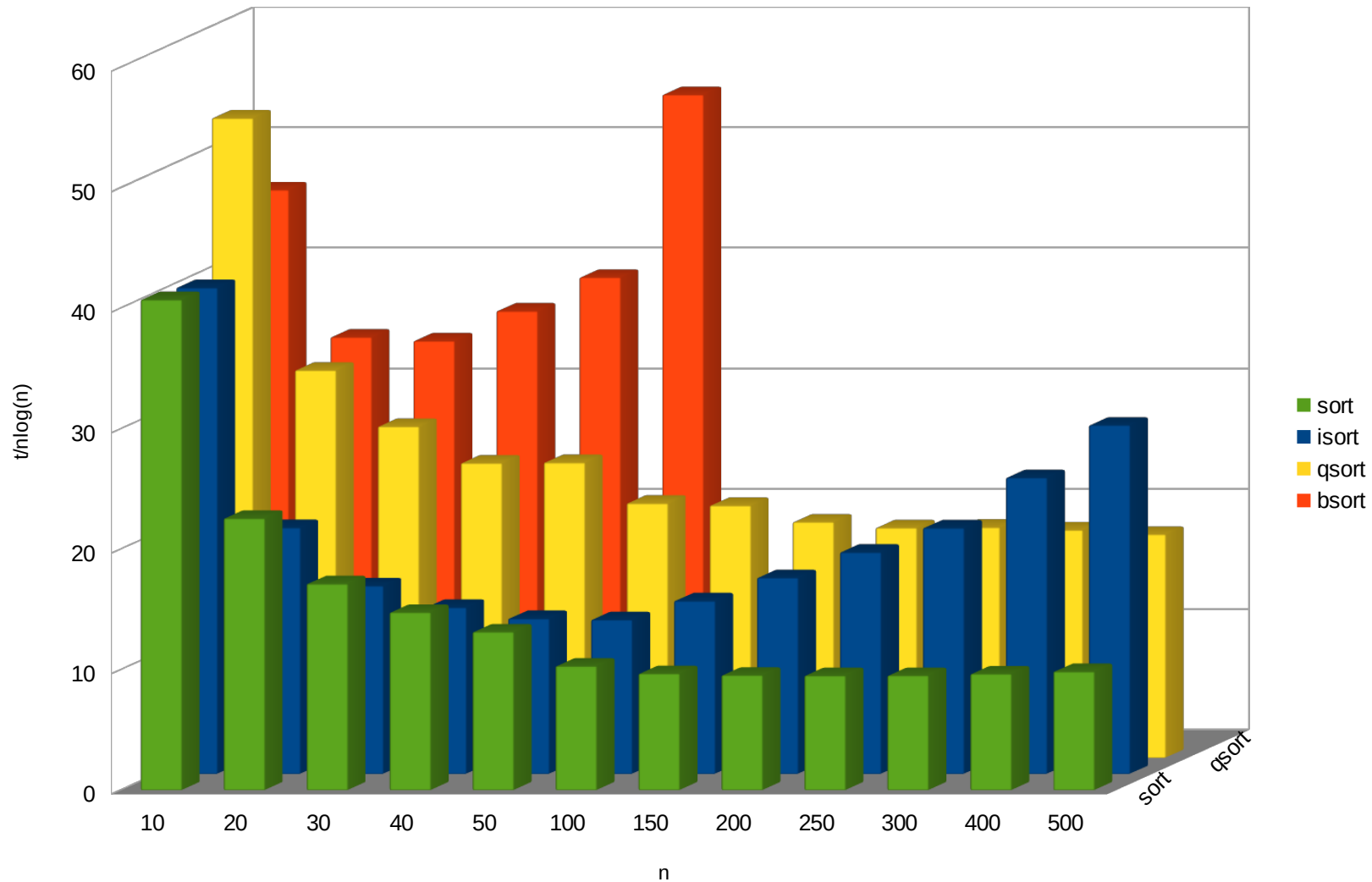
Bubble Sort Example

9, 6, 2, 12, 11, 9, 3, 7
 6, 9, 2, 12, 11, 9, 3, 7
 6, 2, 9, 12, 11, 9, 3, 7
 6, 2, 9, 12, 11, 9, 3, 7
 6, 2, 9, 11, 12, 9, 3, 7
 6, 2, 9, 11, 9, 12, 3, 7
 6, 2, 9, 11, 9, 3, 12, 7
 6, 2, 9, 11, 9, 3, 7, 12

„simple” sort: $t/n\log(n)$

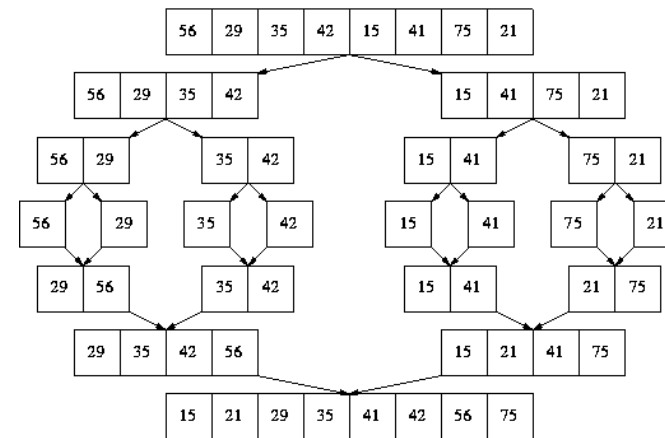
vs. `std::sort()` and `std::qsort()`

dla czytelności bsort nie jest pokazany dla $n > 100$



Bonus: krótka implementacja merge sort

```
3 #define MAX 100000000
4
5 int t2[MAX];
6 int *t; //should be t[MAX]
7
8 void merge_sort(int b, int e) { // sort [b,e]
9     if (b + 1 >= e) return;
10
11     int s = (b + e) / 2;
12     merge_sort(b, s);
13     merge_sort(s, e);
14
15     int i1 = b, i2 = s;
16     for (int p = b; p < e; p++) {
17         if (i2 == e || i1 < s && t[i1] <= t[i2]) {
18             t2[p] = t[i1++];
19         } else {
20             t2[p] = t[i2++];
21         }
22     }
23     for (int p = b; p < e; p++) t[p] = t2[p];
24 }
```



Hash map

```
#define MAP_SIZE 100000000
#define DATA_SIZE 100000000

struct Data {
    int something;
    int key;
    int next;
};

Data data[DATA_SIZE]; //data starts at data[1]
int data_size = 0;

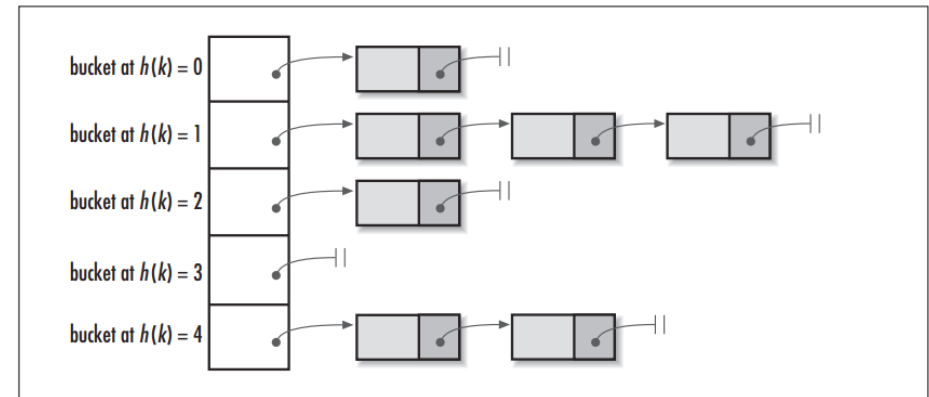
int hashMap[MAP_SIZE];
int map_size; //needed only for benchmarking

inline int hash(int key) { return key % map_size; }

void put(int idx) {
    int h = hash(data[idx].key);
    data[idx].next = hashMap[h];
    hashMap[h] = idx;
}

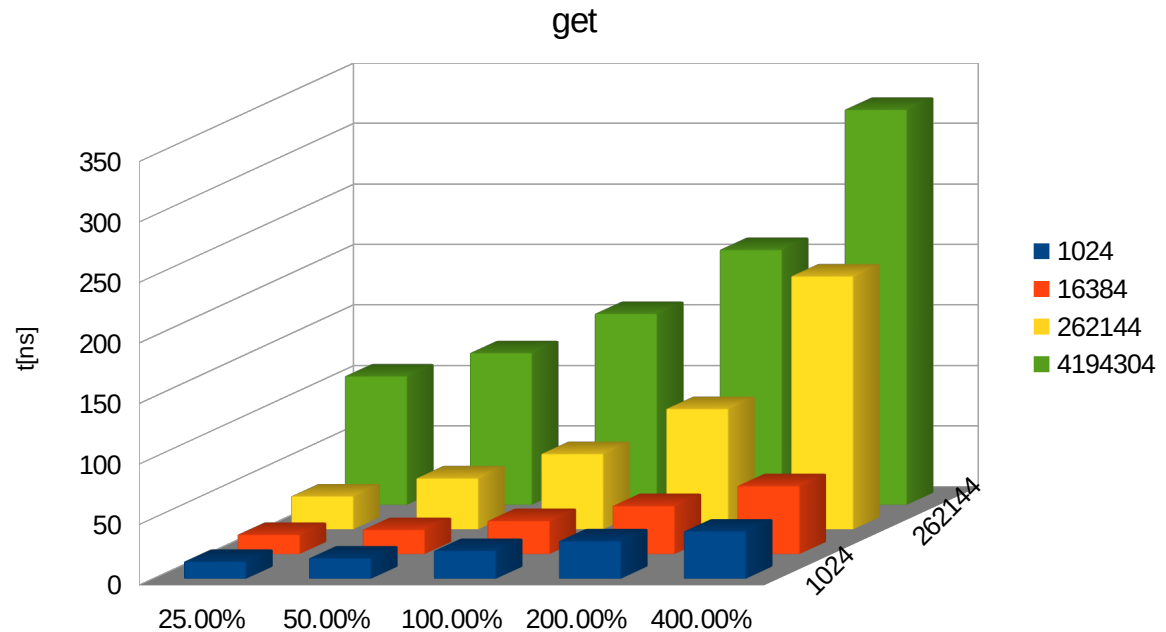
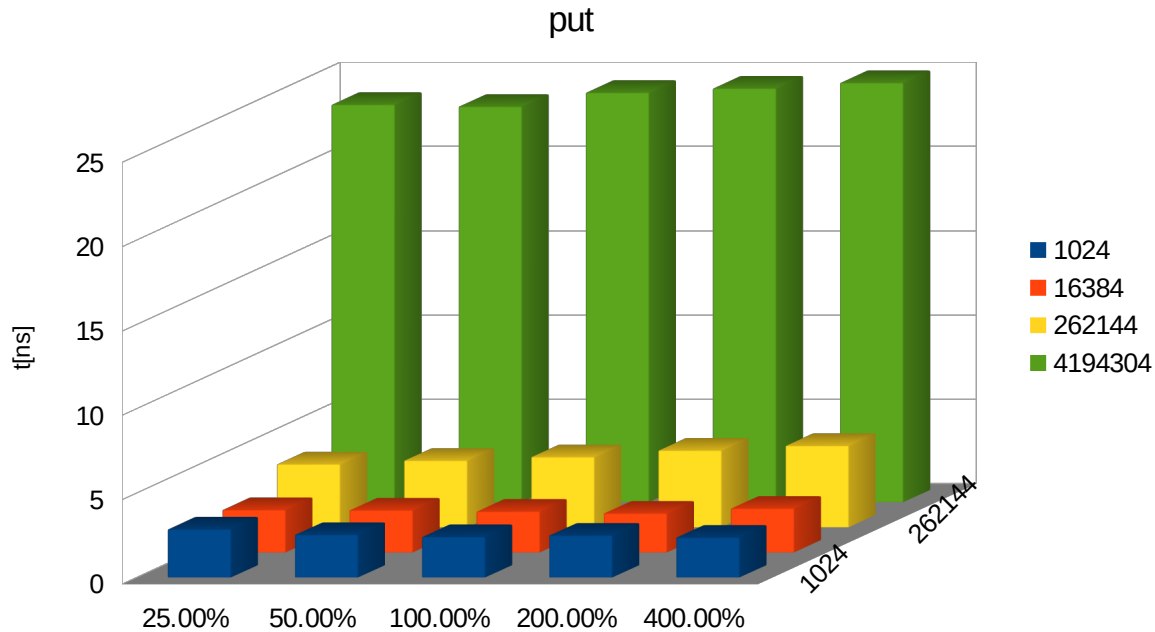
int get(int key) {
    int idx = hashMap[hash(key)];
    while (idx != 0 && data[idx].key != key)
        idx = data[idx].next;
    return idx;
}

void remove(int key) { //probably not needed
    data[get(key)].key = -1;
    //or data[idx].key = -1;
}
```



Hash map – wydajność

oś X – wypełnienie hash mapy w procentach ($\text{data_size}/\text{map_size} \cdot 100\%$), oś Y – wielkość hash mapy (map_size), oś Z – czas [ns] jednej operacji put/get



3.Szybsze nie zawsze znaczy lepsze

- Koszt implementacji (czas implementacji)
- Wielkość danych wejściowych algorytmu
- Rekurencja jest na ogół prostsza w implementacji, a ma porównywalne wyniki wydajnościowe

4. Dynamiczna alokacja pamięci, wskaźniki – NIE!(?)

- Staramy się nie używać: new/malloc (czasem można, np. w przy grafach)
 - nadmiar: 8 bytes
 - alokator alokuje zawsze $\geq 32/24$ bytes (uwzg. Nadm.)
- Staramy się nie używać delete/free nawet jak używamy new/malloc (chyba, że mamy test case'y)
- Wskaźnik vs. Index:
 - 8 bytes vs. 4 bytes (na 64bit maszynach)
 - problemy z debugowaniem
- Alokujemy pamięć statycznie wszędzie tam gdzie się da

5. Cache (procesora)

- CppCon 2016: Timur Doumler "Want fast C++? Know your hardware!"
- Przykład: mnożenie macierzy

```
#define MAX 2000

int A[MAX][MAX];
int B[MAX][MAX];
int C[MAX][MAX];

void mul1(int n)
{
    for (int i = 0; i < n; i++)
        for (int j = 0; j < n; j++)
            for (int k = 0; k < n; k++)
                C[i][j] += A[i][k] * B[k][j];
}

void mul2(int n)
{
    for (int i = 0; i < n; i++)
        for (int k = 0; k < n; k++)
            for (int j = 0; j < n; j++)
                C[i][j] += A[i][k] * B[k][j];
}

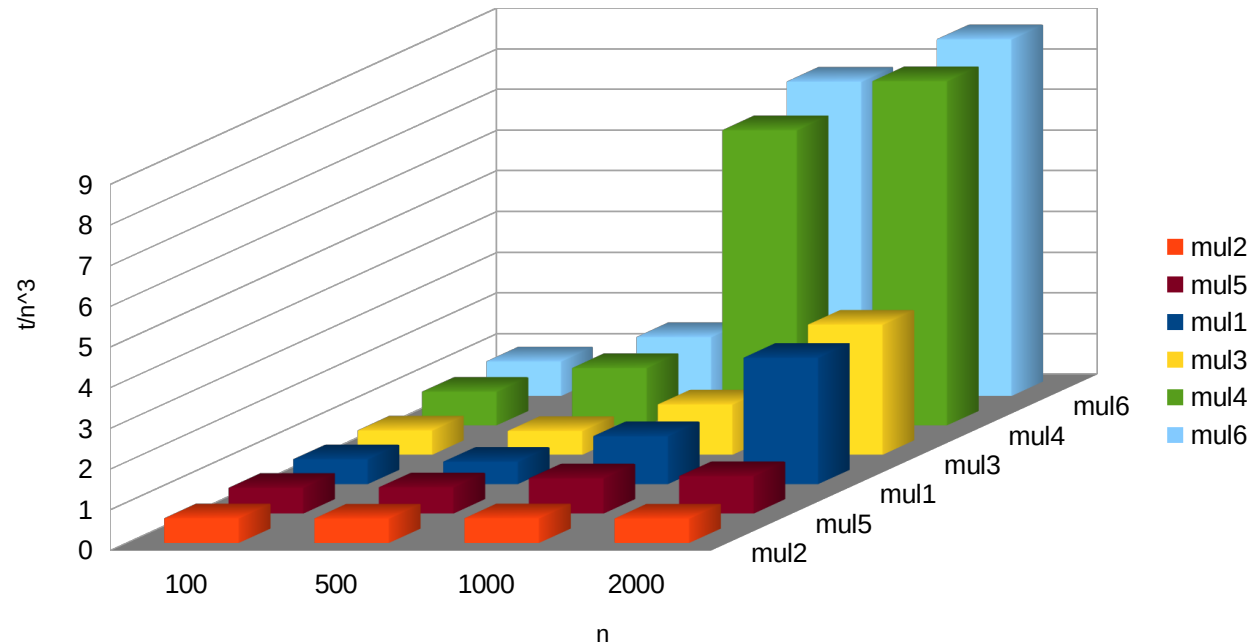
void mul3(int n)
{
    for (int j = 0; j < n; j++)
        for (int i = 0; i < n; i++)
            for (int k = 0; k < n; k++)
                C[i][j] += A[i][k] * B[k][j];
}

void mul4(int n)
{
    for (int j = 0; j < n; j++)
        for (int k = 0; k < n; k++)
            for (int i = 0; i < n; i++)
                C[i][j] += A[i][k] * B[k][j];
}

void mul5(int n)
{
    for (int k = 0; k < n; k++)
        for (int i = 0; i < n; i++)
            for (int j = 0; j < n; j++)
                C[i][j] += A[i][k] * B[k][j];
}

void mul6(int n)
{
    for (int k = 0; k < n; k++)
        for (int j = 0; j < n; j++)
            for (int i = 0; i < n; i++)
                C[i][j] += A[i][k] * B[k][j];
}
```

Mnożenie macierzy



n	mul1	mul2	mul3	mul4	mul5	mul6
100	0,619	0,614	0,606	0,835	0,641	0,859
500	0,558	0,608	0,594	1,419	0,652	1,457
1000	1,187	0,614	1,244	7,265	0,873	7,735
2000	3,114	0,608	3,206	8,470	0,927	8,777

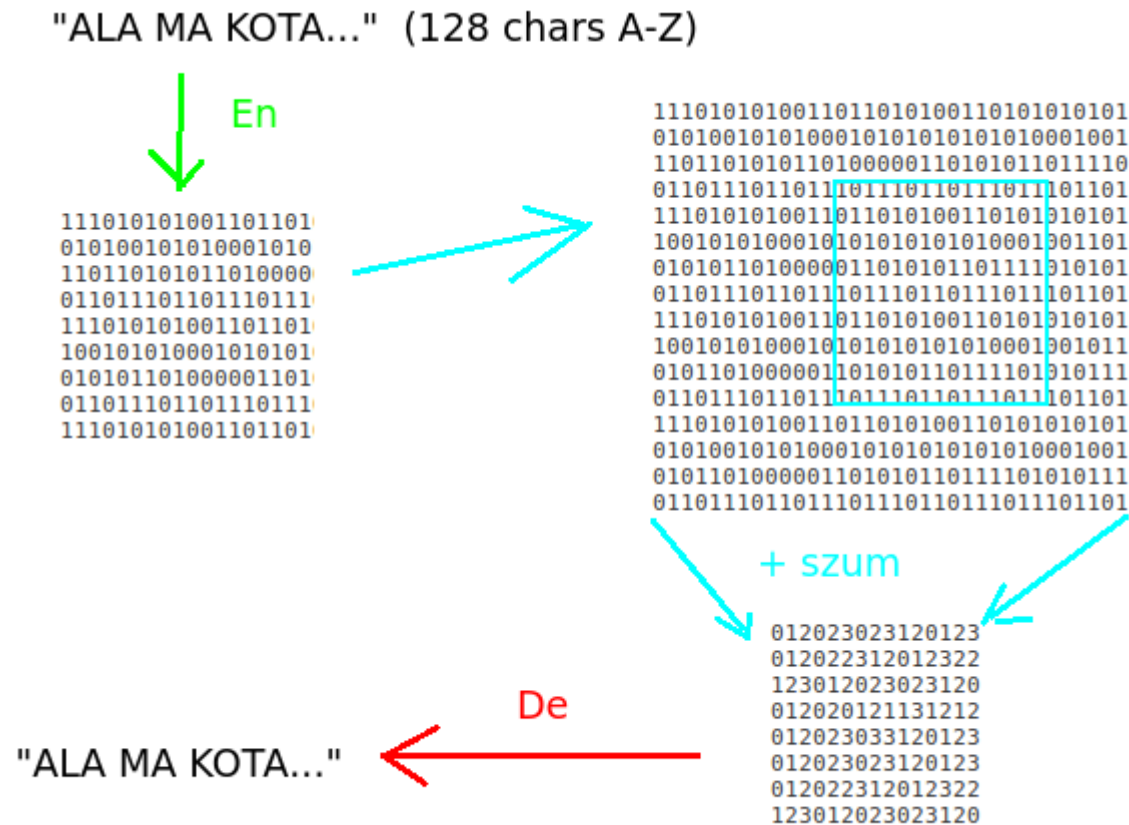
6. Omówienie przykładowych problemów

- Szybkie mnożenie
- odzyskiwanie informacji z „zaszumionych obrazków”

Szybkie mnożenie

```
2  #define MAX 128
3
4  #define BASE 40
5  #define DIGITS 5          //4
6  #define LEN 26           //32
7  #define LL unsigned long long
8
9  LL A[3 * LEN], B[3 * LEN], V[3 * LEN], MAX_NUM = 102400000ull;
10
11 void read(LL *v, char *str) {
12     LL m = 1;
13     for (int i = 0; i < MAX; i++) {
14         v[i / DIGITS] += str[MAX - 1 - i] * m;
15         m *= BASE;
16         if (m >= MAX_NUM) m = 1;
17     }
18 }
19
20 void write(char *str, LL *v) {
21     LL x = 0;
22     for (int i = 0; i < 2 * MAX; i++) {
23         if (i % DIGITS == 0) x += v[i / DIGITS];
24         str[2 * MAX - 1 - i] = x % BASE;
25         x /= BASE;
26     }
27 }
28
29 void mul(char *v, char *a, char *b) {
30     for (int i = 0; i < 2 * LEN; i++) B[i] = A[i] = V[i] = 0;
31
32     read(A, a);
33     read(B, b); //0.7s
34
35     for (int i = 0; i < LEN; i++)
36         for (int j = 0; j < LEN; j++)
37             V[i + j] += A[i] * B[j]; //0.6s
38
39     write(v, V); //0.8s
40 }
```

odzyskiwanie informacji z „zaszumionych obrazków”



odzyskiwanie informacji z „zaszumionych obrazków”

"ALA MA KOTA.."

00000111110000011111111111
00000111110000011111111111
00000111110000011111111111
1111100000111110000011111
1111100000111110000011111
1111100000111110000011111
0000011111000000000011111
0000011111000000000011111
0000011111000000000011111
11111000001111100000000000
11111000001111100000000000
11111000001111100000000000

00000111110000011111111111
00000111110000011111111111
00000111110000011111111111
1111100000111110000011111
1111100000111110000011111
1111100000111110000011111
0000011111000000000011111
0000011111000000000011111
0000011111000000000011111
11111000001111100000000000
11111000001111100000000000
11111000001111100000000000

00 44 00 4444

44 0044 0044
00 4400 0044

44 0044 0000

0024400244442
222222222442
4420044200442
0024400000442
222222100221
4420044200000

01011
10101
01001
10100

"ALA MA KOTA.."

odzyskiwanie informacji z „zaszumionych obrazków” ECC

- Kod Hamminga – „za trudny” w implementacji :/
- „Rectangular Parity Codes”:

```
1010101-P1
0001001-P2
1010111-P3
1101101-P4
|||||
PPPPPP
1234567
```

Obrazki z ECC

```
1 /*
2  * 100'000 -> 4 fail
3  * 100'000 -> 13 fail (without STR1,STR2)
4  */
5 // encode/decode code
6 // #define...
7 int parBit(UI v) {
8     v ^= v >> 1; v ^= v >> 2;
9     v = (v & 0x11111111U) * 0x11111111U;
10    return !((v >> 28) & 1);
11 }
12
13 int countBits(int i) {
14     i = i - ((i >> 1) & 0x55555555);
15     i = (i & 0x33333333) + ((i >> 2) & 0x33333333);
16     return (((i + (i >> 4)) & 0x0F0F0F0F) * 0x01010101) >> 24;
17 }
18
19 void saveLL(char QRC[LEN][LEN], int &y, LL c) {
20     for (int y_last = y + 3; y < y_last; y++)
21         for (int x = 0; x < 5 * 20; x++)
22             QRC[y][x] = (c >> (x / 5)) & 1;
23 }
24
25 void encodeECC(char QRC[LEN][LEN], int &y, char *d, int len) {
26     LL c, parH = 0, parW = 0, bit = 1;
27     for (int i = 0; i < len; i += 4) {
28         c = STR_hex(d, i);
29         saveLL(QRC, y, c);
30         parW ^= c;
31         parH |= parBit(c) ? bit : 0;
32         bit <<= 1;
33     }
34     saveLL(QRC, y, parW);
35     saveLL(QRC, y, parH);
36 }
37
38 void encode(char QRC[LEN][LEN], char SRC[LEN]) {
39     char d[LEN + 8] = STR1 STR2;
40     memcpy(d + 8, SRC, LEN);
41     int y = 0;
42     encodeECC(QRC, y, d, 9 * 4);
43     encodeECC(QRC, y, d + 9 * 4, 9 * 4);
44     encodeECC(QRC, y, d + 18 * 4, 9 * 4);
45 }
```

```
47 //decode
48 void dToChar(LL d, char *c) {
49     for (int i = 0; i < 4; i++) {
50         c[i] = fromB(d);
51         d >>= 5;
52     }
53 }
54 LL decodeLine(char GRY[LEN][LEN], int y, int p) {
55     LL d = 0, bit = 1;
56     int i = (p + 1) / 2;
57     for (int j = 0; j < 40; j++) {
58         if (GRY[y][i] + GRY[y][i + 1] >= 8) d |= bit;
59         bit <<= 1; p ^= 1; i += 2 + (p & 1);
60     }
61     return d;
62 }
63 bool correctECC(UI *out, int len) {
64     UI cor = 0, parW = 0, parH = out[len + 1];
65     for (int i = 0; i <= len; i++) {
66         parW ^= out[i];
67     }
68     for (int i = 0; i < len; i++) {
69         if (parBit(out[i]) != (parH & 1))
70             out[i] ^= parW, cor++;
71         parH >>= 1;
72     }
73     return countBits(parW) + cor < 3;
74 }
75 void decode(char DST[LEN], char GRY[LEN][LEN]) {
76     LL out[6][LEN];
77     UI out2[LEN];
78     for (int y = 0; y < LEN; y++)
79         for (int p = 0; p < 5; p++)
80             out[p][y] = decodeLine(GRY, y, p);
81
82     for (int p = 0; p < 10; p++)
83         for (int x = 0; x <= 20; x++)
84             for (int y = 0; y <= LEN / 2; y++) {
85                 int y_ = y, p_ = (p & 1);
86                 for (int i = 0; i < 34; i++) {
87                     out2[i] = (out[p / 2][y_] >> x) & MASK;
88                     p_ ^= 1;
89                     y_ += 1 + p_;
90                 }
91                 if (correctECC(&out2[0], 9)
92                     && out2[0] == STR1_hex
93                     && out2[1] == STR2_hex
94                     && correctECC(&out2[11], 9)
95                     && correctECC(&out2[22], 9)) {
96                     int j = 0;
97                     for (i = 2; j < 7 * 4; i++, j += 4)
98                         dToChar(out2[i], &DST[j]);
99                     for (i += 2; j < 16 * 4; i++, j += 4)
100                         dToChar(out2[i], &DST[j]);
101                     for (i += 2; j < 25 * 4; i++, j += 4)
102                         dToChar(out2[i], &DST[j]);
103                     return;
104                 }
105             }
106 }
```

7. Podsumowanie i gdzie znaleźć dodatkowe materiały

- Ćwiczyć, ćwiczyć, ćwiczyć
- **Praca magisterska Piotra Stańczyka:
„Algorytmika praktyczna w konkursach
informatycznych” z 2007r.**
- Potyczki Algorytmiczne
20 - 26 listopada

.... macro D(x)

```
1  #include <iostream>
2
3  using namespace std;
4
5  #define D(x) x
6  //#define D(x)
7
8  void print(int *v) { ... }
9
10 int main()
11 {
12     cin >> n;
13     while(n-->0) {
14         ....
15         D(print(m));
16         ....
17         ....
18         D(cout << i << ":" << j << " = " << r << "\t" << (((i+j)&1) && m[i*M+j]<1) << " - " << p << "\n");
19         ....
20         ....
21         D(
22             for(int i=1;i<=l;i++)
23                 for(int j=1;j<=l;j++)
24                     print(m[i][j]);
25         );
26         ....
27         D(cout << "-----\n");
28         ....
29     }
30 }
31
32
```

8. Pytanie / uwagi końcowe

9. Ankieta odnośnie szkolenia