

§1. ELEMENTY TEORII LICZB

OZNACZENIE.

$[i, j] := \{k \in \mathbb{Z} \mid i \leq k \leq j\}$ ,  $[i, \infty) := \{k \in \mathbb{Z} \mid k \geq i\}$  oraz  $(-\infty, j] := \{k \in \mathbb{Z} \mid j \leq k\}$  dla  $i, j \in \mathbb{Z}$ .

DEFINICJA.

Jeśli  $a, b \in \mathbb{Z}$ , to mówimy, że  $a$  DZIELI  $b$  (piszemy  $a \mid b$ ), jeśli istnieje  $c \in \mathbb{Z}$  takie, że  $b = ca$ .

UWAGA.

Jeśli  $a, b \in \mathbb{Z}$  oraz  $a \neq 0$ , to  $a \mid b$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $\frac{b}{a} \in \mathbb{Z}$ .

PRZYKŁAD.

$a \mid a$  dla dowolnego  $a \in \mathbb{Z}$ .

PRZYKŁAD.

Jeśli  $a \mid b$  i  $b \mid c$ , to  $a \mid c$ .

PRZYKŁAD.

Jeśli  $a \mid b$  i  $b \mid a$ , to  $a = \pm b$ .

PRZYKŁAD.

$1 \mid a$  dla dowolnego  $a \in \mathbb{Z}$ . W szczególności,  $a \mid 1$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $a = \pm 1$ .

PRZYKŁAD.

$a \mid 0$  dla dowolnego  $a \in \mathbb{Z}$ . W szczególności,  $0 \mid a$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $a = 0$ .

UWAGA.

Jeśli  $a \mid b$  oraz  $b \neq 0$ , to  $|a| \leq |b|$ .

UWAGA.

Jeśli  $a \mid b$  i  $a \mid c$ , to  $a \mid b \pm c$  oraz  $a \mid kc$  dla dowolnego  $k \in \mathbb{Z}$ . Ponadto, jeśli  $am \mid bm$  dla  $m \neq 0$ , to  $a \mid b$ .

DEFINICJA.

Jeśli  $a, b \in \mathbb{Z}$ , to  $d \in \mathbb{Z}$  nazywamy NAJWIĘKSZYM WSPÓLNYM DZIELNIKIEM LICZB  $a$  i  $b$  (piszemy  $d = (a, b)$ ), jeśli spełnione są następujące warunki:

- (1)  $d \geq 0$ ,
- (2)  $d \mid a$  i  $d \mid b$ ,
- (3) jeśli  $c \mid a$  i  $c \mid b$ , to  $c \mid d$ .

UWAGA.

Jeśli  $d$  i  $d'$  są największymi wspólnymi dzielnikami liczb  $a$  i  $b$ , to  $d = d'$

(z warunków (2) i (3) wynika, że  $d \mid d'$  oraz  $d' \mid d$ , więc  $d = d'$  na mocy warunku (1)).

DEFINICJA.

Mówimy, że  $a, b \in \mathbb{Z}$  są WZGLĘDNIPIERWSZE, jeśli  $(a, b) = 1$ .

UWAGA.

Z powyższej definicji nie jest jasne, czy największy wspólny dzielnik dwóch liczb całkowitych zawsze istnieje.

PRZYKŁAD.

$(a, b) = (|a|, |b|)$  dla dowolnych  $a, b \in \mathbb{Z}$ .

PRZYKŁAD.

$(a, a) = |a|$  dla dowolnego  $a \in \mathbb{Z}$ .

PRZYKŁAD.

$(a, 1) = 1$  dla dowolnego  $a \in \mathbb{Z}$ .

PRZYKŁAD.

$(a, 0) = |a|$  dla dowolnego  $a \in \mathbb{Z}$ .

PRZYKŁAD.

$(a, b) = (b, a)$  dla dowolnych  $a, b \in \mathbb{Z}$ .

LEMAT 1.1.

Jeśli  $a = qb + r$  dla  $a, b, r, q \in \mathbb{Z}$ , to  $(a, b) = (b, r)$ .

DOWÓD.

Wystarczy pokazać, że  $c \mid a, b$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $c \mid b, r$ .

TWIERDZENIE 1.2 (TWIERDZENIE O DZIELENIU Z RESZTĄ).

Jeśli  $a, b \in \mathbb{Z}$  oraz  $b \neq 0$ , to istnieją jednoznacznie wyznaczone  $q, r \in \mathbb{Z}$  takie, że

$$a = qb + r \quad \text{i} \quad 0 \leq r < |b|.$$

DEFINICJA.

Liczby  $q$  i  $r$  z powyższego twierdzenia nazywamy odpowiednio ILORAZEM (CAŁKOWITYM) I RESZTĄ Z DZIELENIA  $a$  PRZEZ  $b$ .

OZNACZENIE.

Resztę z dzielenia  $a \in \mathbb{Z}$  przez  $b \in \mathbb{Z}$ ,  $b \neq 0$ , oznaczamy  $a \bmod b$ .

DOWÓD.

Istnienia dowodzimy wybierając  $q$  tak, aby

$$a - qb = \min\{a - q'b \mid q' \in \mathbb{Z}, a - q'b \geq 0\}$$

oraz kładąc  $r := a - qb$ .

Dla dowodu jednoznaczności przypuśćmy, że istnieją  $q', r' \in \mathbb{Z}$  takie, że  $a = q'b + r'$  oraz  $0 \leq r' < |b|$ . Wtedy  $r - r' = (q' - q)b$ , więc  $b \mid r - r'$ , oraz  $|r - r'| < |b|$ , skąd  $r - r' = 0$ , a więc także  $q' - q = 0$ .

### WNIOSEK 1.3.

Istnieje największy wspólny dzielnik liczb  $a$  i  $b$  dla dowolnych  $a, b \in \mathbb{Z}$ .

### DOWÓD.

Indukcja ze względu na  $n := \min(|a|, |b|)$ .

Gdy  $n = 0$ , to  $a = 0$  i  $(a, b) = |b|$ , lub  $b = 0$  i  $(a, b) = |a|$ .

Założmy, że  $n > 0$ . Jeśli  $|a| = n = |b|$ , to  $(a, b) = n$ . W przeciwnym wypadku możemy założyć bez straty ogólności, że  $|a| > n = |b|$ . Niech  $q$  i  $r$  będą ilorazem i resztą z dzielenia  $a$  przez  $b$ . Wtedy  $\min(|b|, |r|) = |r| < n$ , więc istnieje  $(b, r)$  na mocy założenia indukcyjnego, zatem istnieje  $(a, b)$  na mocy Lematu 1.1.

### ALGORYTM (ALGORYTM EUKLIDESA).

Wynikiem działania poniższej funkcji dla  $a, b \in \mathbb{Z}$  jest  $(a, b)$ .

```
int Euclides (int a, int b) {
    if (a == 0)
        return abs (b);
    if (b == 0)
        return abs (a);
    if (abs (a) == abs (b))
        return abs (a);
    if (abs (a) > abs (b))
        return Euclides (b, a % b);
    return Euclides (a, b % a);
}
```

### STWIERDZENIE 1.4.

Jeśli  $a, b \in \mathbb{Z}$ , to istnieją  $p, q \in \mathbb{Z}$  takie, że

$$(a, b) = pa + qb.$$

### DOWÓD.

Indukcja ze względu na  $n := \min(|a|, |b|)$ .

Gdy  $n = 0$ , to  $a = 0$  i  $(a, b) = |b| = 0 \cdot a + (\text{sign } b) \cdot b$ , lub  $b = 0$  i  $(a, b) = |a| = (\text{sign } a) \cdot a + 0 \cdot b$ .

Założmy, że  $n > 0$ . Jeśli  $|a| = n = |b|$ , to  $(a, b) = n = (\text{sign } a) \cdot a + 0 \cdot b$ . W przeciwnym wypadku możemy założyć bez straty ogólności, że  $|a| > n = |b|$ .

Niech  $q$  i  $r$  będą ilorazem i resztą z dzielenia  $a$  przez  $b$ . Wtedy  $\min(|b|, |r|) = |r| < n$ , więc na mocy założenia indukcyjnego istnieją  $x, y \in \mathbb{Z}$  takie, że  $(b, r) = xb + yr$ . Wtedy  $(a, b) = (b, r) = ya + (x - yr)b$ , co kończy dowód.

UWAGA.

Jeśli  $a, b \in \mathbb{Z}$ , to  $(a, b) \mid pa + qb$  dla dowolnych  $p, q \in \mathbb{Z}$ . W szczególności, jeśli istnieją  $p, q \in \mathbb{Z}$  takie, że  $1 = pa + qb$ , to  $(a, b) = 1$ .

ALGORYTM (ROZSZERZONY ALGORYTM EUKLIDESA).

Wynikiem działania poniższej funkcji dla  $a, b \in \mathbb{Z}$  jest  $(a, b)$  oraz  $p, q \in \mathbb{Z}$  takie, że  $(a, b) = pa + qb$ .

```
int Euclides (int a, int b, int & p, int & q) {
    if (a == 0) {
        p = 0;
        if (b > 0)
            q = 1;
        else
            q = -1;
        return abs (b);
    }
    if (b == 0 || abs (a) == abs (b)) {
        if (a > 0)
            p = 1;
        else
            p = -1;
        q = 0;
        return abs (a);
    }
    if (abs (a) > abs (b)) {
        int x;
        int y;
        int d = Euclides (b, a % b, x, y);
        p = y;
        q = x - y * (a / b);
        return d;
    }
    int x;
    int y;
    int d = Euclides (a, b % a, x, y);
    p = x - y * (a / b);
    q = y;
}
```

```
    return d;
}
```

WNIOSEK 1.5.

Jeśli  $a, b, c \in \mathbb{Z}$ ,  $c \neq 0$ ,  $c \mid a$  i  $c \mid b$ , to  $(\frac{a}{c}, \frac{b}{c}) = \frac{(a,b)}{|c|}$ . W szczególności, jeśli  $(a, b) \neq 0$ , to  $(\frac{a}{(a,b)}, \frac{b}{(a,b)}) = 1$ .

DOWÓD.

Oczywiście  $\frac{(a,b)}{|c|} \geq 0$  oraz  $\frac{(a,b)}{|c|} \mid \frac{a}{c}, \frac{b}{c}$ , więc  $\frac{(a,b)}{|c|} \mid (\frac{a}{c}, \frac{b}{c})$ . Z drugiej strony jeśli  $(a, b) = pa + qyb$  dla  $p, q \in \mathbb{Z}$ , to  $\frac{(a,b)}{|c|} = (\text{sign } c)p_c^a + (\text{sign } c)q_c^b$ , więc  $(\frac{a}{c}, \frac{b}{c}) \mid \frac{(a,b)}{|c|}$ , co kończy dowód.

WNIOSEK 1.6.

Jeśli  $(a, b) = 1$  oraz  $a \mid bc$ , to  $a \mid c$ .

DOWÓD.

Ustalmy  $p, q \in \mathbb{Z}$  takie, że  $1 = pa + qb$ . Wtedy  $c = (cp)a + q(bc)$ , co kończy dowód.

WNIOSEK 1.7.

Jeśli  $(a, b) = 1$ ,  $a \mid c$  i  $b \mid c$ , to  $ab \mid c$ .

DOWÓD.

Jeśli  $a = 0$  lub  $b = 0$ , to  $c = 0$  i teza jest oczywista. Załóżmy zatem, że  $a \neq 0 \neq b$ . Wiemy, że istnieją  $p, q \in \mathbb{Z}$  takie, że  $1 = pa + qb$ . Wtedy  $c = (p_b^c + y_a^c)ab$ , co kończy dowód.

WNIOSEK 1.8.

Jeśli  $(a, b) = 1 = (a, c)$ , to  $(a, bc) = 1$ .

DOWÓD.

Istnieją  $x, y, p, q \in \mathbb{Z}$  takie, że  $1 = xa + yb = pa + qc$ . Wtedy  $1 = (x + bpy)a + (qy)(bc)$ , co kończy dowód.

UWAGA.

Jeśli  $(a, bc) = 1$ , to  $(a, b) = 1 = (a, c)$ .

DOWÓD.

Istnieją  $p, q \in \mathbb{Z}$  takie, że  $1 = pa + qbc$ , co kończy dowód.

DEFINICJA.

Liczbę całkowitą nazywamy PIERWSZĄ jeśli  $p > 1$  oraz z warunku  $a \mid p$  dla  $a > 0$  wynika, że  $a = 1$  lub  $a = p$ .

OZNACZENIE.

$\mathbb{P} = \{p \in \mathbb{Z} \mid p \text{ jest pierwsza}\}$ .

ALGORYTM (SITO ERATOSTENESA).

Dla  $n \in \mathbb{Z}$ ,  $n > 0$ , algorytm zwraca wszystkie liczba pierwsze nie większe niż  $n$ .

```
int Eratostenes (int n, int * primes) {
    int num = 0;
    bool * prime = new bool [n + 1];
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        prime [i] = true;
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        if (prime [i]) {
            primes [num] = i;
            num++;
            if (i <= sqrt (n))
                for (int j = 2 * i; j <= n; j += i)
                    prime [j] = false;
        }
    delete [] prime;
    return num;
}
```

LEMAT 1.9.

Jeśli  $n \in \mathbb{Z}$ ,  $n > 1$ , to istnieją  $p_1, \dots, p_k \in \mathbb{P}$  takie, że  $n = p_1 \cdots p_k$ .

DOWÓD.

Dowód jest indukcyjny ze względu na  $n$ . Jeśli  $n \in \mathbb{P}$ , to teza jest oczywista. Załóżmy zatem, że  $n \notin \mathbb{P}$ . Wtedy istnieją  $n_1, n_2 \in \mathbb{Z}$ ,  $1 < n_1, n_2 < n$ , takie, że  $n_1 n_2 = n$ . Z założenia indukcyjnego istnieją  $p_1, \dots, p_k, q_1, \dots, q_l \in \mathbb{P}$  takie, że  $n_1 = p_1 \cdots p_k$  i  $n_2 = q_1 \cdots q_l$ , i wtedy  $n = p_1 \cdots p_k q_1 \cdots q_l$ , co kończy dowód.

WNIOSEK 1.10.

Dla  $a \in \mathbb{Z}$ ,  $a \neq \pm 1$ , istnieje  $p \in \mathbb{P}$  taka, że  $p \mid a$ .

TWIERDZENIE 1.11.

$|\mathbb{P}| = \infty$ .

DOWÓD (EUKLIDES).

Pokażemy, że dla każdego podzbioru  $P \subset \mathbb{P}$  takiego, że  $|P| < \infty$  istnieje  $p \in \mathbb{P} \setminus P$ . Jeśli  $P = \emptyset$ , to teza jest oczywista. Przypuśćmy, że  $P = \{p_1, \dots, p_n\}$ . Wtedy istnieje  $p \in \mathbb{P}$  taka, że  $p \mid p_1 \cdots p_n + 1$ . Oczywiście  $p \notin P$ , co kończy dowód.

STWIERDZENIE 1.12.

Jeśli  $p \in \mathbb{P}$  oraz  $p \mid ab$  dla  $a, b \in \mathbb{Z}$ , to  $p \mid a$  lub  $p \mid b$ .

DOWÓD.

Przypuśćmy, że  $p \nmid a$ . Wtedy  $(a, p) = 1$ , więc teza wynika z Wniosku 1.6.

WNIOSEK 1.13.

Jeśli  $p \in \mathbb{P}$  oraz  $p \mid a_1 \cdots a_k$  dla  $a_1, \dots, a_k \in \mathbb{Z}$ , to istnieje  $i \in \{1, \dots, k\}$  takie, że  $p \mid a_i$ .

LEMAT 1.14.

Jeśli  $p_1 \leq \dots \leq p_k$ ,  $q_1 \leq \dots \leq q_l \in \mathbb{P}$  oraz  $p_1 \cdots p_k = q_1 \cdots q_l$ , to  $k = l$  oraz  $p_i = q_i$  dla  $i \in [1, k]$ .

DOWÓD.

Dowód jest indukcyjny ze względu na  $k$ .

Jeśli  $k = 1$ , to teza jest oczywista.

Założmy, że  $k > 1$ . Z poprzedniego wniosku wiemy, że istnieje  $j \in [1, l]$  takie, że  $p_k \mid q_j$ , a więc  $p_k = q_j$ . Wtedy  $p_1 \cdots p_{k-1} = q_1 \cdots q_{j-1} q_{j+1} \cdots q_l$ , więc z założenia indukcyjnego wynika, że  $k-1 = l-1$  (tzn.  $k = l$ ) oraz  $p_i = q_i$  dla  $i \in [1, j-1]$  i  $p_i = q_{i+1}$  dla  $j \in [j, k-1]$ . Ponadto, jeśli  $j < k = l$ , to  $p_k^{k-j} \geq p_j \cdots p_{k-1} = q_{j+1} \cdots q_k \geq q_j^{k-j} = p_k^{k-j}$ , skąd  $p_j = \dots = p_k = q_j = \dots q_k$ .

WNIOSEK 1.15 (ZASADNICZE TWIERDZENIE ARYTMETYKI).

Jeśli  $n \in \mathbb{Z}$ ,  $n > 1$ , to istnieją jednoznacznie wyznaczone  $p_1 < \dots < p_k \in \mathbb{P}$  oraz  $\alpha_1, \dots, \alpha_k \in \mathbb{N}_+$  takie, że

$$n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_k^{\alpha_k}.$$

OZNACZENIE.

Niech  $\pi : \mathbb{R}_+ \rightarrow \mathbb{N}$  będzie funkcją zdefiniowaną wzorem

$$\pi(x) := |\{p \in \mathbb{P} \mid p \leq x\}|.$$

TWIERDZENIE 1.16.

Mamy

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\pi(x)}{x/\ln x} = 1.$$

DEFINICJA.

Niech  $a, b, n \in \mathbb{Z}$  oraz  $n \neq 0$ . Mówimy, że  $a$  PRZYSTAJE DO  $b$  MODULO  $n$  (piszemy  $a \equiv b \pmod{n}$ ), jeśli  $n \mid a - b$ .

LEMAT 1.17. Niech  $a, b, c, d, n, m \in \mathbb{Z}$ ,  $n, m \neq 0$ .

(1) Jeśli  $a \equiv b \pmod{n}$  oraz  $c \equiv d \pmod{n}$ , to

$$a \pm c \equiv b \pm d \pmod{n} \quad \text{i} \quad ac \equiv bd \pmod{n}.$$

(2) Jeśli  $ac \equiv bc \pmod{n}$  oraz  $(c, n) = 1$ , to  $a \equiv b \pmod{n}$ .

(3)  $ma \equiv mb \pmod{mn}$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $a \equiv b \pmod{n}$ .

DOWÓD.

(1) Zauważmy, że  $(a \pm c) - (b \pm d) = (a - b) \pm (c - d)$  oraz  $ac - bd = (a - b)c + (c - d)b$ .

(2) Teza wynika z Wniosku 1.6.

(3) Oczywiście (przypomnijmy, że  $m \neq 0$ ).

STWIERDZENIE 1.18.

Niech  $a, b, n \in \mathbb{Z}$ ,  $n \neq 0$ , i niech  $d = (a, n)$ .

(1) Istnieje  $x \in \mathbb{Z}$  takie, że  $ax \equiv b \pmod{n}$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $d \mid b$ .

(2) Jeśli  $d \mid b$  i  $ax \equiv b \pmod{n}$  dla  $x \in \mathbb{Z}$ , to  $ay \equiv b \pmod{n}$  dla  $y \in \mathbb{Z}$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $x \equiv y \pmod{\frac{n}{d}}$ .

DOWÓD.

Oczywiście, jeśli  $d \nmid b$ , to nie istnieje  $x \in \mathbb{Z}$  taki, że  $ax \equiv b \pmod{n}$ . Przypuśćmy teraz, że  $d \mid b$ . Wtedy na mocy Lematu 1.17 (3) dla  $x \in \mathbb{Z}$  mamy

$$ax \equiv b \pmod{n} \iff a'x \equiv b' \pmod{n'},$$

gdzie  $a' := \frac{a}{d}$ ,  $b' := \frac{b}{d}$  i  $n' := \frac{n}{d}$ . Zauważmy, że  $(a', n') = 1$ , więc istnieją  $p, q \in \mathbb{Z}$  takie, że  $1 = pa' + qn'$ , i wtedy dla  $x = pb'$  mamy  $a'x \equiv b' \pmod{n'}$ . Z drugiej strony, jeśli  $ay \equiv b \pmod{n}$  dla  $y \in \mathbb{Z}$ , to  $a'y \equiv b' \pmod{n'}$  i  $y \equiv (pa')y \equiv pb' \pmod{n'}$ , co kończy dowód.

TWIERDZENIE 1.19 (CHIŃSKIE TWIERDZENIE O RESZTACH).

Niech  $m_1, \dots, m_k \in \mathbb{Z}$  będą parami względnie pierwsze i  $b_1, \dots, b_k \in \mathbb{Z}$ .

(1) Istnieje  $x \in \mathbb{Z}$  taki, że

$$x \equiv b_1 \pmod{m_1}, \dots, x \equiv b_k \pmod{m_k}.$$

(2) Jeśli

$$x \equiv b_1 \pmod{m_1}, \dots, x \equiv b_k \pmod{m_k}$$

i

$$y \equiv b_1 \pmod{m_1}, \dots, y \equiv b_k \pmod{m_k}$$

dla  $x, y \in \mathbb{Z}$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $x \equiv y \pmod{m}$ , gdzie  $m = m_1 \cdots m_k$ .



DOWÓD.

- (1) Niech  $n_i := \frac{m}{m_i}$  dla  $i \in [1, k]$ . Z założeń wynika, że  $(m_i, n_i) = 1$  dla wszystkich  $i \in [1, k]$ , zatem dla każdego  $i \in [1, k]$  istnieją  $p_i, q_i \in \mathbb{Z}$  takie, że  $1 = p_i m_i + q_i n_i$ . Wtedy  $x := b_1 q_1 n_1 + \dots + b_k q_k n_k$  ma żądane własności.
- (2) Oczywiste.

UWAGA.

Niech  $a, b, m, n \in \mathbb{Z}$ ,  $m, n > 1$ . Niech  $m = p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k}$  i  $n = p_1^{\beta_1} \dots p_k^{\beta_k}$  dla  $p_1 < \dots < p_k \in \mathbb{P}$  oraz  $\alpha_1, \dots, \alpha_k, \beta_1, \dots, \beta_k \in \mathbb{N}$ . Istnieje  $x \in \mathbb{Z}$  taki, że

$$x \equiv a \pmod{m} \quad \text{i} \quad x \equiv b \pmod{n}$$

wtedy i tylko wtedy, gdy  $a \equiv b \pmod{p_i^{\min(\alpha_i, \beta_i)}}$  dla wszystkich  $i \in [1, k]$ . Jeśli powyższy warunek jest spełniony to powyższy układ kongruencji jest równoważny układowi

$$x \equiv c_i \pmod{p_i^{\max(\alpha_i, \beta_i)}}, \quad i \in [1, k],$$

gdzie

$$c_i := \begin{cases} a & \alpha_i \geq \beta_i, \\ b & \alpha_i < \beta_i, \end{cases} \quad i \in [1, k].$$

DEFINICJA.

FUNKCJĄ EULERA nazywamy funkcję  $\varphi : \mathbb{N}_+ \rightarrow \mathbb{N}_+$  zdefiniowaną wzorem

$$\varphi(n) := |U_n|, \quad \text{gdzie} \quad U_n := \{a \in [0, n-1] \mid (a, n) = 1\}.$$

PRZYKŁAD.

$$\varphi(1) = 1.$$

PRZYKŁAD.

$$\varphi(p) = p - 1 \text{ jeśli } p \in \mathbb{P}.$$

PRZYKŁAD.

$$\varphi(12) = |\{1, 5, 7, 11\}| = 4.$$

LEMAT 1.20.

Jeśli  $p \in \mathbb{P}$  oraz  $k \in \mathbb{N}$ , to  $\varphi(p^k) = p^k - p^{k-1} = (p-1)p^{k-1} = p^k \left(1 - \frac{1}{p}\right)$ .

DOWÓD.

Mamy równości

$$\begin{aligned} \varphi(p^k) &= |\{a \in [0, p^k - 1] \mid (a, p^k) = 1\}| \\ &= p^k - |\{a \in [0, p^k - 1] \mid p \mid a\}| = p^k - p^{k-1}. \end{aligned}$$

LEMAT 1.21.

Jeśli  $m, n \in \mathbb{N}_+$  oraz  $(m, n) = 1$ , to  $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$ .

DOWÓD.

Rozważmy funkcję  $f : [0, mn - 1] \rightarrow [0, m - 1] \times [0, n - 1]$  daną wzorem  $f(k) := (k \bmod m, k \bmod n)$ . Z Chińskiego Twierdzenia o Resztach wynika, że funkcja ta jest bijekcją. Ponadto

$$\begin{aligned} (k, mn) = 1 &\iff (k, m) = 1 \wedge (k, n) = 1 \\ &\iff (k \bmod m, m) = 1 \wedge (k \bmod n, n) = 1 \end{aligned}$$

dla  $k \in \mathbb{Z}$ , zatem powyższa funkcja indukuje bijekcję  $U_{mn} \rightarrow U_m \times U_n$ .

UWAGA.

Przypuśćmy, że  $p, q \in \mathbb{P}$ ,  $p \neq q$ , oraz  $n = pq$ . Wtedy znajomość  $n$ ,  $p$  i  $q$  jest równoważna znajomości  $n$  i  $\varphi(n)$ .

DOWÓD.

Zauważmy, że  $p$  i  $q$  są rozwiązaniami następującego układu równań

$$\begin{cases} pq = n \\ p + q = n + 1 - \varphi(n) \end{cases}.$$

WNIOSEK 1.22.

Jeśli  $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_k^{\alpha_k}$  dla  $p_1, \dots, p_k \in \mathbb{P}$ ,  $p_i \neq p_j$  dla  $i \neq j$ ,  $\alpha_1, \dots, \alpha_k \in \mathbb{N}_+$ , to

$$\varphi(n) = (p_1 - 1)p_1^{\alpha_1 - 1} \cdots (p_k - 1)p_k^{\alpha_k - 1} = n \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \cdots \left(1 - \frac{1}{p_k}\right).$$

TWIERDZENIE 1.23 (EULER).

Jeśli  $n \in \mathbb{N}_+$ ,  $a \in \mathbb{Z}$  i  $(a, n) = 1$ , to  $a^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$ .

DOWÓD.

Rozważmy funkcję  $f : U_n \rightarrow U_n$  daną wzorem  $f(b) := ab \bmod n$ . Zauważmy, że założenie  $(a, n) = 1$  implikuje, że funkcja  $f$  jest injekcją (Lemat 1.17 (2)) i surjekcją (Stwierdzenie 1.18 (1)), więc funkcja  $f$  jest bijekcją. Stąd

$$\prod_{b \in U_n} b = \prod_{b \in U_n} f(b) \equiv \prod_{b \in U_n} ab = a^{\varphi(n)} \prod_{b \in U_n} b \pmod{n},$$

skąd wynika teza, gdyż  $(\prod_{b \in U_n} b, n) = 1$ .

WNIOSEK 1.24.

Jeśli  $a \in \mathbb{P}$ ,  $a \in \mathbb{Z}$  i  $(a, p) = 1$ , to  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ .

WNIOSEK 1.25.

Jeśli  $a \in \mathbb{P}$  i  $a \in \mathbb{Z}$ , to  $a^p \equiv a \pmod{p}$ .

DOWÓD.

Jeśli  $(a, p) = 1$ , to  $a^p = aa^{p-1} \equiv a \pmod{p}$  na mocy poprzedniego wniosku.

Gdy  $(a, p) \neq 1$ , to  $p \mid a$ , więc  $a^p \equiv 0 \equiv a \pmod{p}$ , co kończy dowód.

## ZASTOSOWANIE TEORII LICZB W KRYPTOGRAFII

Celem kryptografii jest opracowanie metod przekazywania wiadomości, które uniemożliwią jej odczytanie osobom niepowołanym nawet w przypadku jej przechwycenia.

ZAŁOŻENIE.

Utożsamiamy symbole używanym do zapisu tekstu (litery, bądź ich parom, trójkom,  $\dots$ , znaki przestankowe, itd.) z elementami zbioru  $\{0, \dots, N-1\}$  dla pewnego  $N > 0$ .

DEFINICJA.

SYSTEMEM KRYPTOGRAFICZNYM nazywamy trójkę  $(P, C, f)$  składającą się ze zbioru  $P$  symboli używanych do zapisu tekstu jawnego, zbioru  $C$  symboli służących do zapisu tekstu zakodowanego oraz bijekcji  $f : P \rightarrow C$  zwanej FUNKCJĄ SZYFRUJĄCĄ. Funkcję odwrotną  $f^{-1} : C \rightarrow P$  nazywamy FUNKCJĄ DESZYFRUJĄCĄ.

PRZYKŁAD (SZYFR CEZARA).

Ustalmy  $N > 0$  oraz  $k \in [0, N-1]$ . Niech  $P := [0, N-1] := C$  oraz  $f : P \rightarrow C$ , gdzie  $f(a) := (a + k) \bmod N$ . Funkcją odwrotną  $f^{-1} : C \rightarrow P$  dana jest wzorem  $f^{-1}(b) := (b - k) \bmod N$ . Liczbę  $k$  nazywamy KLUCZEM SZYFRUJĄCYM.

UWAGA.

Szyfr Cezara jest przykładem SZYFRU SYMETRYCZNEGO — znajomość klucza szyfrującego oznacza możliwość odszyfrowania wiadomości.

PRZYKŁAD (SZYFR R(IVEST)S(HAMIR)A(DLEMAN)).

Niech  $p$  i  $q$  będą (dużymi) różnymi liczbami pierwszymi,  $n := pq$ , oraz wybierzmy (losowo) liczbę  $e \in [2, \varphi(n) - 1]$  taką, że  $(e, \varphi(n)) = 1$ . Definiujemy  $P := [0, n-1] := C$  oraz  $f : P \rightarrow C$  wzorem  $f(a) := a^e \bmod n$ . Parę  $(n, e)$  nazywamy KLUCZEM SZYFRUJĄCYM. KLUCZEM DESZYFRUJĄCYM nazywamy parę  $(n, d)$ , gdzie  $d \in [2, \varphi(n) - 1]$  jest rozwiązaniem kongruencji  $de \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$ .

LEMAT 1.26.

Jeśli  $p$  i  $q$  są różnymi liczbami pierwszymi,  $n := pq$ ,  $d, e \in [1, \varphi(n) - 1]$  oraz

$de \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$ , to  $a^{de} \equiv a \pmod{n}$  dla dowolnego  $a \in \mathbb{Z}$ .

DOWÓD.

Z Wniosku 1.24 wynika, że jeśli  $(a, p) = 1$ , to  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ , więc  $a^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{p}$ , zatem również  $a^{de-1} \equiv 1 \pmod{p}$ . Stąd  $a^{de} \equiv a \pmod{p}$ . Ta kongruencja jest również prawdziwa, gdy  $(a, p) \neq 1$ . Analogicznie pokazujemy, że  $a^{de} \equiv a \pmod{q}$ , więc teza wynika z Chińskiego Twierdzenia o Resztach.

UWAGA.

Szyfr RSA jest przykładem SZYFRU ASYMETRYCZNEGO — znajomość klucza szyfrującego nie wystarcza do odszyfrowania wiadomości. Istotnie, wyliczenie  $d$  wymaga znajomości  $\varphi(n)$ , co jest równoważne znajomości rozkładu  $n = pq$ . Dzięki tej własności szyfr RSA może być stosowany jako SYSTEM Z KLUCZEM PUBLICZNYM — nie występuje problem dystrybucji kluczy.

## §2. ELEMENTY KOMBINATORYKI

### ZAŁOŻENIE.

Rozważane zbiory są skończone.

### PODSTAWOWE OBIEKTY KOMBINATORYCZNE

#### DEFINICJA.

Jeśli  $n \in \mathbb{N}$  oraz  $X$  jest zbiorem, to CIĄGIEM DŁUGOŚCI  $n$  ( $n$ -ELEMENTOWYM) ELEMENTÓW ZBIORU  $X$  nazywamy każdą funkcję  $a : [1, n] \rightarrow X$  (piszemy  $a = (a_1, \dots, a_n)$ , gdzie  $a_i := a(i)$  dla  $i \in [1, n]$ ).

#### UWAGA.

Jeśli  $X$  jest zbiorem o  $k$  elementach dla  $k \geq 0$ , to istnieje  $k^n$  ciągów długości  $n$  elementów zbioru  $X$  dla  $n \geq 0$  (gdzie  $0^0 := 1$ ). W szczególności, dla dowolnego zbioru istnieje dokładnie 1 ciąg długości 0 elementów tego zbioru — ciąg pusty. Z drugiej strony, nie ma żadnego ciągu długości  $n$  elementów zbioru pustego dla  $n > 0$ .

#### DEFINICJA.

Jeśli  $X$  jest zbiorem o  $n$  elementach, to permutacją zbioru  $X$  nazywamy każdy ciąg różnowartościowy długości  $n$ . Zbiór wszystkich permutacji zbioru  $X$  oznaczamy  $P_X$ .

#### STWIERDZENIE 2.1.

Jeśli  $X$  jest zbiorem o  $n$  elementach, to  $|P_X| = n!$ .

#### DOWÓD.

Dowód będzie indukcyjny ze względu na  $n$ . Dla  $n = 0$  teza jest oczywista. Przypuśćmy teraz, że  $n > 1$ . Funkcja  $f : P_X \rightarrow \bigcup_{x \in X} P_{X \setminus \{x\}}$  dana wzorem

$$f(a) := (a_1, \dots, a_{n-1})$$

jest bijekcją. Z założenie indukcyjnego wiemy, że  $|P_{X \setminus \{x\}}| = (n-1)!$  dla każdego  $x \in X$ , więc  $|P_X| = n(n-1)! = n!$ , co kończy dowód.

#### STWIERDZENIE 2.2.

Dla  $n \in \mathbb{N}_+$  mamy

$$\frac{n^n}{e^{n-1}} \leq n! \leq \frac{n^{n+1}}{e^{n-1}}.$$

#### DOWÓD.

Przypomnijmy, że dla dowolnego  $k \in \mathbb{N}_+$  mamy nierówności

$$\left(\frac{k+1}{k}\right)^k \leq e \leq \left(\frac{k+1}{k}\right)^{k+1}.$$

Wykorzystując te nierówności mamy

$$\frac{n^{n+1}}{n!} = \frac{n^n}{(n-1)!} = \left(\frac{n}{n-1}\right)^n \left(\frac{n-1}{n-2}\right)^{n-1} \cdots \left(\frac{2}{1}\right)^2 \geq e^{n-1}$$

i

$$\frac{n^n}{n!} = \frac{n^{n-1}}{(n-1)!} = \left(\frac{n}{n-1}\right)^{n-1} \left(\frac{n-1}{n-2}\right)^{n-2} \cdots \left(\frac{2}{1}\right)^1 \leq e^{n-1},$$

co kończy dowód.

**Twierdzenie 2.3 (Stirling).**

Mamy

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n!}{\sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n} = 1.$$

**Definicja.**

Jeśli  $k \in \mathbb{N}$  oraz  $X$  jest zbiorem, to kombinacją długości  $k$  ( $k$ -elementową) elementów zbioru  $X$  nazywamy każdy  $k$ -elementowy podzbiór zbioru  $X$ . Zbiór wszystkich kombinacji długości  $k$  elementów zbioru  $X$  oznaczamy  $C_{X,k}$ .

**Oznaczenie.**

Jeśli  $n, k \in \mathbb{N}$ , to  $C_{n,k} := C_{[1,n],k}$ .

**Definicja.**

Jeśli  $n, k \in \mathbb{N}$ , to symbolem Newtona  $n$  nad  $k$  nazywamy

$$\binom{n}{k} := \begin{cases} \frac{n!}{(n-k)!k!} & k \in [0, n], \\ 0 & \text{w przeciwnym wypadku.} \end{cases}$$

**Stwierdzenie 2.4.**

Jeśli  $X$  jest zbiorem o  $n$  elementach oraz  $k \in \mathbb{N}$ , to  $|C_{X,k}| = \binom{n}{k}$ .

**Dowód.**

Oczywiście  $C_{X,k} = \emptyset$ , gdy  $k > n$ . Dla  $k \leq n$  rozważmy funkcję  $f : P_X \rightarrow C_{X,k}$  daną wzorem  $f(a) := \{a_1, \dots, a_k\}$  dla  $a \in P_X$ . Wtedy dla każdego  $A \in C_{X,k}$  mamy

$$f^{-1}(A) = \{a \in P_X \mid (a_1, \dots, a_k) \in A, (a_{k+1}, \dots, a_n) \in P_{X \setminus A}\},$$

co kończy dowód.

STWIERDZENIE 2.5.

Jeśli  $x$  i  $y$  są elementami pierścienia przemiennego  $R$ , to

$$(x + y)^n = \sum_{k \in [0, n]} \binom{n}{k} x^k y^{n-k}.$$

DOWÓD.

Mamy równości

$$\begin{aligned} (x + y)^n &= (x + y) \cdots (x + y) = \sum_{X \subset [1, n]} x^{|X|} y^{n-|X|} = \\ &= \sum_{k \in [0, n]} \sum_{X \in C_{n, k}} x^k y^{n-k} = \sum_{k \in [0, n]} |C_{n, k}| x^k y^{n-k}. \end{aligned}$$

METODA BIJEKTYWNA

UWAGA.

Zauważmy, że w dowodach Stwierżeń 2.1 i 2.4 liczyliśmy ilość obiektów kombinatorycznych konstruując funkcję pomiędzy rozważanym zbiorem oraz zbiorem, którego ilość elementów jest znana. W „najlepszych” sytuacjach funkcja ta jest bijekcją, stąd tę metodę zliczania obiektów kombinatorycznych nazywamy METODĄ BIJEKTYWNA. Zilustrujemy teraz tę metodą kilkoma innymi przykładami.

STWIERDZENIE 2.6.

Jeśli  $n, k \in \mathbb{N}_+$ , to

$$\binom{n}{k} = \binom{n-1}{k} + \binom{n-1}{k-1}.$$

DOWÓD.

Rozważmy funkcję  $f : C_{n, k} \rightarrow C_{n-1, k} \cup C_{n-1, k-1}$  daną wzorem

$$f(X) := \begin{cases} X & n \notin X, \\ X \setminus \{n\} & n \in X, \end{cases} \quad X \in C_{n, k}.$$

Funkcja  $f$  jest poprawnie określona i jest bijekcją — funkcja odwrotna  $g : C_{n-1, k} \cup C_{n-1, k-1} \rightarrow C_{n, k}$  dana jest wzorem

$$g(Y) := \begin{cases} Y & Y \in C_{n-1, k}, \\ Y \cup \{n\} & Y \in C_{n-1, k-1}. \end{cases}$$

UWAGA.

Powyższa równość pozwala wyliczać wartości  $\binom{n}{k}$  dla  $n, k \in \mathbb{N}$  rekurencyjnie z warunkami początkowymi  $\binom{n}{0} = 1$  dla  $n \in \mathbb{N}$  oraz  $\binom{0}{k} = 0$  dla  $k \in \mathbb{N}_+$  (lub  $\binom{n}{n} = 1$  dla  $n \in \mathbb{N}$ ) — TRÓJKĄT PASCALA.

DEFINICJA.

Dla  $k \in \mathbb{N}$  definiujemy  $\binom{T}{k} \in \mathbb{C}[T]$  wzorem

$$\binom{T}{k} := \begin{cases} \frac{T(T-1)\cdots(T-(k-1))}{k!} & k > 0, \\ 1 & k = 0. \end{cases}$$

UWAGA.

Jeśli  $k \in \mathbb{N}$ , to  $\deg \binom{T}{k} = k$ , pierwiastkami (jednokrotnymi) wielomianu  $\binom{T}{k}$  są  $0, \dots, k-1$ .

WNIOSEK 2.7.

Jeśli  $k \in \mathbb{N}_+$ , to

$$\binom{T}{k} = \binom{T-1}{k} + \binom{T-1}{k-1}.$$

W szczególności dla dowolnego  $x \in \mathbb{C}$  mamy

$$\binom{x}{k} = \binom{x-1}{k} + \binom{x-1}{k-1}.$$

DOWÓD.

Obie strony powyższej równości są wielomianami, które przyjmują takie same wartości dla  $n \in \mathbb{Z}$ ,  $n \geq k$ .

STWIERDZENIE 2.8.

Jeśli  $n \in \mathbb{N}$  oraz  $k \in [0, n]$ , to

$$\binom{n}{k} = \binom{n}{n-k}.$$

DOWÓD.

Definiujemy funkcję  $f : C_{n,k} \rightarrow C_{n,n-k}$  wzorem

$$f(X) := [1, n] \setminus X, \quad X \in C_{n,k}.$$

Funkcja  $f$  jest poprawnie określona i jest bijekcją — funkcja odwrotna  $g : C_{n,n-k} \rightarrow C_{n,k}$  dana jest wzorem

$$g(Y) := [1, n] \setminus Y, \quad Y \in C_{n,n-k}.$$



OZNACZENIE.

Jeśli  $X$  jest zbiorem, to

$$2^X := \{A \mid A \subset X\}.$$

STWIERDZENIE 2.9.

Jeśli  $X$  jest zbiorem, to  $|2^X| = 2^{|X|}$ .

DOWÓD.

Bez straty ogólności możemy założyć, że  $X = [1, n]$  dla pewnego  $n \in \mathbb{N}$ . Niech  $\mathcal{X}$  będzie zbiorem ciągów długości  $n$  elementów zbioru  $[0, 1]$ . Wiemy, że  $|\mathcal{X}| = 2^n$ . Definiujemy funkcję  $f : 2^X \rightarrow \mathcal{X}$  wzorem

$$f(A) := (a_1, \dots, a_n), \quad \text{gdzie } a_i := \begin{cases} 1 & a_i \in A, \\ 0 & a_i \notin A. \end{cases}$$

Funkcja  $f$  jest bijekcją — funkcja odwrotna  $g : \mathcal{X} \rightarrow 2^X$  dana jest wzorem

$$g(a_1, \dots, a_n) := \{i \in [1, n] \mid a_i = 1\}.$$

WNIOSEK 2.10.

Dla  $n \in \mathbb{N}$  mamy

$$\sum_{k \in [0, n]} \binom{n}{k} = 2^n.$$

DOWÓD.

Niech  $X := 2^{[1, n]}$ . Wtedy  $|X| = 2^n$ . Z drugiej strony  $X = \bigcup_{k \in [0, n]} C_{n, k}$ ,  $|C_{n, k}| = \binom{n}{k}$  dla wszystkich  $k \in [0, n]$  oraz  $C_{n, k} \cap C_{n, l} = \emptyset$  dla wszystkich  $k \neq l$ , co kończy dowód.

STWIERDZENIE 2.11 (WZÓR CHU–VANDERMONDE’A).

Jeśli  $k, l, n \in \mathbb{N}$ , to

$$\sum_{i \in [0, n]} \binom{k}{i} \binom{l}{n-i} = \binom{k+l}{n}.$$

DOWÓD.

Niech

$$X := \{(A_1, A_2) \mid A_1 \subset [1, k] \wedge A_2 \subset [k+1, k+l] \wedge |A_1| + |A_2| = n\}$$

i

$$Y := \{B \mid B \subset [1, k+l] \wedge |B| = n\}.$$

Oczywiście  $|Y| = \binom{k+l}{n}$ . Z drugiej strony  $X = \bigcup_{i \in [0, n]} X_i$ , gdzie

$$X_i := \{(A_1, A_2) \in X \mid |A_1| = i\}$$

dla  $i \in [0, n]$ . Zauważmy, że  $|X_i| = \binom{k}{i} \binom{l}{n-i}$  dla dowolnego  $i \in [1, n]$  oraz  $X_i \cap X_j = \emptyset$  dla wszystkich  $i \neq j$ , więc  $|X| = \sum_{i \in [0, n]} \binom{k}{i} \binom{l}{n-i}$ .

Rozważmy funkcję  $f : X \rightarrow Y$  daną wzorem

$$f(A_1, A_2) = A_1 \cup A_2.$$

Funkcja  $f$  jest poprawnie określona i jest bijekcją — funkcja odwrotna  $g : Y \rightarrow X$  dana jest wzorem

$$g(B) = (B \cap [1, k], B \cap [k+1, k+l]).$$

UWAGA.

Jeśli  $F, G \in \mathbb{C}[S, T]$  oraz  $F(k, l) = G(k, l)$  dla wszystkich  $k, l \in \mathbb{N}$ , to  $F = G$ .

WNIOSEK 2.12.

Jeśli  $x, y \in \mathbb{C}$  oraz  $n \in \mathbb{N}$ , to

$$\sum_{i \in [0, n]} \binom{x}{i} \binom{y}{n-i} = \binom{x+y}{n}.$$

DOWÓD.

Dla ustalonego  $n$  mamy dwa wielomiany  $F, G \in \mathbb{C}[X, Y]$  dane wzorami

$$F := \sum_{i \in [0, n]} \binom{X}{i} \binom{Y}{n-i} \quad \text{ i } \quad G := \binom{X+Y}{n}.$$

Z poprzedniego stwierdzenia wiemy, że  $F(k, l) = G(k, l)$  dla dowolnych  $k, l \in \mathbb{N}$ , skąd wynika teza.

DEFINICJA.

Niech  $m, n \in \mathbb{N}$ . Drogą z punktu  $(0, 0)$  do punktu  $(m, n)$  nazywamy każdy ciąg  $(a_0, \dots, a_{m+n})$  punktów płaszczyzny  $\mathbb{R}^2$  taki, że  $a_0 = (0, 0)$ ,  $a_{m+n} = (m, n)$ , oraz dla każdego  $i \in [1, m+n]$  albo  $a_i = a_{i-1} + \mathbf{x}$  lub  $a_i = a_{i-1} + \mathbf{y}$ , gdzie  $\mathbf{x} = (1, 0)$  oraz  $\mathbf{y} = (0, 1)$ .

STWIERDZENIE 2.13.

Jeśli  $m, n \in \mathbb{N}$ , to dróg z punktu  $(0, 0)$  do punktu  $(m, n)$  jest  $\binom{m+n}{m}$ .

DOWÓD.

Niech  $X$  będzie zbiorem wszystkich dróg z punktu  $(0, 0)$  do punktu  $(m, n)$ .  
Rozważmy funkcję  $f : C_{m+n, m} \rightarrow X$  daną wzorem

$$f(A) := (a_0, \dots, a_{m+n}),$$

gdzie

$$a_i := (0, 0) + |[1, i] \cap A|\mathbf{x} + |[1, i] \setminus A|\mathbf{y}, \quad i \in [0, m+n].$$

Funkcja  $f$  jest poprawnie określona oraz jest bijekcją — funkcja odwrotna  $g : X \rightarrow C_{m+n, m}$  dana jest wzorem

$$g(a_0, \dots, a_{m+n}) := \{i \in [1, m+n] \mid a_i - a_{i-1} = \mathbf{x}\}.$$

WNIOSEK 2.14.

Jeśli  $n, k \in \mathbb{N}$ , to

$$|\{(x_1, \dots, x_k) \in \mathbb{N}^k \mid x_1 + \dots + x_k = n\}| = \binom{n+k-1}{n}.$$

DOWÓD.

Niech  $X$  będzie zbiorem dróg z punktu  $(0, 0)$  do punktu  $(k-1, n)$  oraz

$$Y := \{(x_1, \dots, x_k) \in \mathbb{N}^k \mid x_1 + \dots + x_k = n\}.$$

Rozważmy funkcję  $f : X \rightarrow Y$  daną wzorem

$$f(a_0, \dots, a_{n+k-1}) := (x_1, \dots, x_k),$$

gdzie

$$x_j := |\{i \in [1, n+k-1] \mid \pi(a_i) = j-1 = \pi(a_{i-1})\}|, \quad j \in [1, k],$$

oraz  $\pi : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$  jest rzutowaniem na pierwszą współrzędną. Funkcja  $f$  jest poprawnie określona oraz jest bijekcją — funkcja odwrotna  $g : Y \rightarrow X$  dana jest wzorem

$$g(x_1, \dots, x_k) := (a_0, \dots, a_{n+k-1})$$

gdzie

$$a_i := (p, i-p) \quad \text{ i } \quad p := \max\{j \in [0, k] \mid x_1 + \dots + x_j + j \leq i\}.$$

REGUŁA WŁĄCZANIA I WYŁĄCZANIA

TWIERDZENIE 2.15.

Dla dowolnych zbiorów  $X_1, \dots, X_n$  mamy

$$\left| \bigcup_{i \in [1, n]} X_i \right| = \sum_{k \in [1, n]} (-1)^{k-1} \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n} |X_{i_1} \cap \dots \cap X_{i_k}|.$$

DOWÓD.

Indukcja względem  $n$ . Dla  $n = 1$  teza jest oczywista. Podobnie łatwo udowodnić powyższy wzór dla  $n = 2$ . Załóżmy teraz, że  $n > 2$ . Niech  $Y_i := X_i \cap X_n$  dla  $i \in [1, n-1]$ . Wtedy

$$\begin{aligned} \left| \bigcup_{i \in [1, n]} X_i \right| &= \left| \bigcup_{i \in [1, n-1]} X_i \right| + |X_n| - \left| \left( \bigcup_{i \in [1, n-1]} X_i \right) \cap X_n \right| \\ &= \left| \bigcup_{i \in [1, n-1]} X_i \right| + |X_n| - \left| \bigcup_{i \in [1, n-1]} Y_i \right| \\ &= \sum_{k \in [1, n-1]} (-1)^{k-1} \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n-1} |X_{i_1} \cap \dots \cap X_{i_k}| \\ &\quad + |X_n| - \sum_{k \in [1, n-1]} (-1)^{k-1} \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n-1} |Y_{i_1} \cap \dots \cap Y_{i_k}| \\ &= \sum_{k \in [1, n-1]} (-1)^{k-1} \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n-1} |X_{i_1} \cap \dots \cap X_{i_k}| + |X_n| \\ &\quad + \sum_{k \in [2, n]} (-1)^{k-1} \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_{k-1} \leq n-1} |X_{i_1} \cap \dots \cap X_{i_{k-1}} \cap X_n| \\ &= \sum_{k \in [1, n]} (-1)^{k-1} \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n} |X_{i_1} \cap \dots \cap X_{i_k}| \end{aligned}$$

PRZYKŁAD.

Jeśli  $n = p_1^{\alpha_1} \dots p_m^{\alpha_m}$  dla  $p_1, \dots, p_m \in \mathbb{P}$ ,  $p_i \neq p_j$  dla  $i \neq j$ ,  $\alpha_1, \dots, \alpha_m \in \mathbb{N}_+$ , to

$$\varphi(n) = n \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \dots \left(1 - \frac{1}{p_m}\right).$$

ROZWIĄZANIE.

Niech  $A_i := \{l \in [0, n-1] \mid p_i \mid l\}$  dla  $i \in [1, m]$ . Zauważmy, że

$$|A_{i_1} \cap \dots \cap A_{i_k}| = \frac{n}{p_{i_1} \dots p_{i_k}}$$

dla dowolnych  $1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq m$ . Stąd

$$\varphi(n) = \left| [0, n-1] \setminus \bigcup_{i \in [1, m]} A_i \right| = n - \left| \bigcup_{i \in [1, m]} A_i \right|$$

$$\begin{aligned}
 &= n - \sum_{k \in [1, m]} (-1)^{k-1} \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq m} |A_{i_1} \cap \dots \cap A_{i_k}| \\
 &= n + \sum_{k \in [1, m]} (-1)^k \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq m} \frac{n}{p_{i_1} \cdots p_{i_k}} \\
 &= n \left( \sum_{k \in [0, m]} (-1)^k \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq m} \frac{1}{p_{i_1} \cdots p_{i_k}} \right) \\
 &= n \left( 1 - \frac{1}{p_1} \right) \cdots \left( 1 - \frac{1}{p_m} \right).
 \end{aligned}$$

PRZYKŁAD.

Jeśli  $n \in \mathbb{N}_+$ ,  $P_n := P_{[1, n]}$ , oraz

$$P'_n := \{a \in P_n \mid a_i \neq i \text{ dla } i \in [1, n]\},$$

$$\text{to } |P'_n| = n! \sum_{k \in [0, n]} \frac{(-1)^k}{k!}.$$

DOWÓD.

Zauważmy, że  $P'_n = P_n \setminus (\bigcup_{i \in [1, n]} X_i)$ , gdzie

$$X_i := \{a \in P_n \mid a_i = i\}$$

dla  $i \in [1, n]$ . Mamy

$$|X_{i_1} \cap \dots \cap X_{i_k}| = |P_{[1, n] \setminus \{i_1, \dots, i_k\}}| = (n - k)!$$

dla dowolnych  $1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n$ , skąd

$$|X| = n! - \sum_{k \in [1, n]} (-1)^{k-1} \binom{n}{k} (n - k)! = n! \sum_{k \in [0, n]} \frac{(-1)^k}{k!}.$$

OZNACZENIE.

Jeśli  $x \in \mathbb{R}$ , to przez  $[x]$  oznaczamy taką liczbę całkowitą, że  $|[x] - x| = \min\{|k - x| \mid k \in \mathbb{Z}\}$ , przy czym  $[x] < x$ , gdy  $\min\{|k - x| \mid k \in \mathbb{Z}\} = \frac{1}{2}$ .

WNIOSEK 2.16.

(1) Jeśli  $n \in \mathbb{N}_+$ , to  $|P'_n| = \lfloor \frac{n!}{e} \rfloor$ .

(2)  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|P'_n|}{|P_n|} = \frac{1}{e}$ .

DOWÓD.

Wiadomo, że

$$\left| \frac{1}{e} - \sum_{k \in [0, n]} \frac{(-1)^k}{k!} \right| < \frac{1}{(n+1)!},$$

skąd

$$\left| \frac{n!}{e} - n! \sum_{k \in [0, n]} \frac{(-1)^k}{k!} \right| < \frac{1}{n+1} \leq \frac{1}{2}.$$

### §3. FUNKCJE TWORZĄCE

#### SZEREGI FORMALNE

##### DEFINICJA.

SZEREGIEM FORMALNYM nazywamy każdy ciąg  $\mathcal{A} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{C}$ , który zapisujemy

$$\mathcal{A} = \sum_{n \in \mathbb{N}} a_n T^n = a_0 + a_1 T + a_2 T^2 + \cdots,$$

gdzie  $a_n := \mathcal{A}(n) =: [T^n]\mathcal{A}$  dla  $n \in \mathbb{N}$ . Zbiór szeregów formalnych oznaczamy  $\mathbb{C}[[T]]$ . W zbiorze  $\mathbb{C}[[T]]$  wprowadzamy działania dodawania i mnożenia wzorami

$$\begin{aligned} \left( \sum_{n \in \mathbb{N}} a_n T^n \right) + \left( \sum_{n \in \mathbb{N}} b_n T^n \right) &:= \sum_{n \in \mathbb{N}} (a_n + b_n) T^n, \\ \left( \sum_{n \in \mathbb{N}} a_n T^n \right) \cdot \left( \sum_{n \in \mathbb{N}} b_n T^n \right) &:= \sum_{n \in \mathbb{N}} \left( \sum_{k \in [0, n]} a_k b_{n-k} \right) T^n. \end{aligned}$$

Zbiór  $\mathbb{C}[[T]]$  wraz z powyższymi działaniami jest działaniami jest pierścieniem.

##### LEMAT 3.1.

Szereg  $\mathcal{A}$  jest odwracalny wtedy i tylko wtedy, gdy  $[T^0]\mathcal{A} \neq 0$ .

##### DOWÓD.

Niech  $\mathcal{A} = \sum_{n \in \mathbb{N}} a_n T^n$ . Jeśli szereg  $\mathcal{A}$  jest odwracalny, to istnieje szereg  $\mathcal{B} = \sum_{n \in \mathbb{N}} b_n T^n$  taki, że  $\mathcal{A}\mathcal{B} = 1$ , a więc w szczególności  $a_0 b_0 = 1$ , skąd  $a_0 \neq 0$ .

Przypuśćmy teraz, że  $a_0 \neq 0$ . Definiujemy szereg  $\mathcal{B} = \sum_{n \in \mathbb{N}} b_n T^n$  wzorami

$$\begin{aligned} b_0 &:= \frac{1}{a_0}, \\ b_n &:= -\frac{1}{a_0} \left( \sum_{k \in [1, n]} a_k b_{n-k} \right), \quad n \in \mathbb{N}_+. \end{aligned}$$

Łatwo sprawdzić, że  $\mathcal{A}\mathcal{B} = 1$ , co kończy dowód.

##### DEFINICJA.

Symbolem  $\mathbb{C}((T))$  oznaczamy zbiór ułamków  $\frac{\mathcal{A}}{\mathcal{B}}$  dla szeregów  $\mathcal{A}, \mathcal{B} \in \mathbb{C}[[T]]$ ,  $\mathcal{B} \neq 0$ , przy czym  $\frac{\mathcal{A}}{\mathcal{B}} = \frac{\mathcal{C}}{\mathcal{D}}$  dla szeregów  $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \mathcal{D} \in \mathbb{C}[[T]]$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $\mathcal{A}\mathcal{D} = \mathcal{B}\mathcal{C}$ . W zbiorze  $\mathbb{C}((T))$  wprowadzamy działania dodawania i mnożenia wzorami

$$\frac{\mathcal{A}}{\mathcal{B}} + \frac{\mathcal{C}}{\mathcal{D}} := \frac{\mathcal{A}\mathcal{D} + \mathcal{B}\mathcal{C}}{\mathcal{B}\mathcal{D}}, \quad \frac{\mathcal{A}}{\mathcal{B}} \cdot \frac{\mathcal{C}}{\mathcal{D}} := \frac{\mathcal{A}\mathcal{C}}{\mathcal{B}\mathcal{D}}.$$

Zbiór  $\mathbb{C}((T))$  wraz z powyższymi działaniami jest ciałem.

PRZYKŁAD.

Jeśli  $\lambda \in \mathbb{C}$ , to

$$\frac{1}{1 - \lambda T} = \sum_{n \in \mathbb{N}} \lambda^n T^n.$$

FUNKCJE TWORZĄCE

DEFINICJA.

FUNKCJĄ TWORZĄCĄ ciągu  $a = (a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  nazywamy szereg  $\sum_{n \in \mathbb{N}} a_n T^n$ .

STWIERDZENIE 3.2.

Jeśli  $k \in \mathbb{N}_+$ , to

$$\frac{1}{(1 + T)^k} = \sum_{n \in \mathbb{N}} (-1)^n \binom{k + n - 1}{k - 1} T^n.$$

DOWÓD.

Dla  $x \in \mathbb{R}$  niech  $\mathcal{A}_x$  będzie funkcją tworzącą ciągu  $(\binom{x}{n})_{n \in \mathbb{N}}$ , tzn

$$\mathcal{A}_x = \sum_{n \in \mathbb{N}} \binom{x}{n} T^n.$$

Z Wniosku 2.12 wynika, że  $\mathcal{A}_{x+y} = \mathcal{A}_x \mathcal{A}_y$  dla dowolnych  $x, y \in \mathbb{R}$ . W szczególności  $\mathcal{A}_{-k} \mathcal{A}_k = \mathcal{A}_0 = 1$ . Ponadto  $\mathcal{A}_k = (1 + T)^k$ , zatem

$$\begin{aligned} \frac{1}{(1 + T)^k} &= \frac{1}{\mathcal{A}_k} = \mathcal{A}_{-k} = \sum_{n \in \mathbb{N}} \binom{-k}{n} T^n \\ &= \sum_{n \in \mathbb{N}} \frac{-k(-k-1) \cdots (-k-n+1)}{n!} T^n \\ &= \sum_{n \in \mathbb{N}} (-1)^n \frac{(k+n-1) \cdots (k+1)k}{n!} T^n \\ &= \sum_{n \in \mathbb{N}} (-1)^n \binom{k+n-1}{n} T^n = \sum_{n \in \mathbb{N}} (-1)^n \binom{k+n-1}{k-1} T^n. \end{aligned}$$

UWAGA.

Z Wniosku 2.12 wynika, że jeśli  $\mathcal{A}^k = 1 + T$  dla  $k \in \mathbb{N}_+$  i szeregu  $\mathcal{A} \in \mathbb{C}[[T]]$ , to  $\mathcal{A} = \varepsilon \mathcal{A}_{\frac{1}{k}}$  dla pierwiastka  $\varepsilon \in \mathbb{C}$   $k$ -tego stopnia z jedynki, tzn.

$$\sqrt[k]{1 + T} = 1 + \sum_{n \in \mathbb{N}_+} (-1)^{n-1} \frac{(k-1)(2k-1) \cdots ((n-1)k-1)}{k^n n!}.$$



**WNIOSEK 3.3.**

Jeśli  $k \in \mathbb{N}_+$  i  $\lambda \in \mathbb{C}$ , to

$$\frac{1}{(1 - \lambda T)^k} = \sum_{n \in \mathbb{N}} \binom{k + n - 1}{k - 1} \lambda^n T^n.$$

**UWAGA.**

Jeśli  $F, G \in \mathbb{C}[T]$ , to istnieją wielomiany  $Q, R \in \mathbb{C}[T]$  takie, że  $\deg R < \deg G$  oraz

$$\frac{F}{G} = Q + \frac{R}{G}.$$

**UWAGA.**

Niech  $F, G \in \mathbb{C}[T]$  będą takie, że  $\deg F < \deg G$  oraz  $G(0) = 1$ . Jeśli  $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{C}$  są parami różnymi pierwiastkami wielomianu  $G$  krotności  $m_1, \dots, m_n$  odpowiednio, to istnieją  $A_{i,j} \in \mathbb{C}$ ,  $j \in [1, m_i]$ ,  $i \in [1, n]$ , takie, że

$$\frac{F}{G} = \sum_{i \in [1, n]} \sum_{j \in [1, m_i]} \frac{A_{i,j}}{(1 - \lambda_i^{-1} T)^j}.$$

**PRZYKŁAD.**

Na ile sposobów można wypłacić sumę  $n$  złotych przy pomocy monet jedno, dwu i pięciozłotowych?

**ROZWIĄZANIE.**

Jeśli  $a_n$  jest szukaną wielkością, to funkcja tworząca  $\mathcal{A}$  ciągu  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  jest równa

$$\begin{aligned} \mathcal{A} &= (1 + T + T^2 + \dots)(1 + T^2 + T^4 + \dots)(1 + T^5 + T^{10} + \dots) \\ &= \frac{1}{(1 - T)(1 - T^2)(1 - T^5)} = \\ &= \frac{13}{40} \cdot \frac{1}{1 - T} + \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{(1 - T)^2} + \frac{1}{10} \cdot \frac{1}{(1 - T)^3} + \frac{1}{8} \cdot \frac{1}{1 + T} \\ &\quad + \frac{1}{25} \cdot \sum_{i \in [1, 4]} \frac{2\varepsilon^{2i} + \varepsilon^{3i} + 2\varepsilon^{4i}}{1 - \varepsilon^i T}, \end{aligned}$$

więc

$$a_n = \frac{13}{40} + \frac{1}{4}(n+1) + \frac{1}{10} \binom{n+2}{n} + (-1)^n \frac{1}{8} + \frac{1}{25} \cdot \sum_{i \in [1, 4]} (2\varepsilon^{2i} + \varepsilon^{3i} + 2\varepsilon^{4i}) \varepsilon^{ni},$$

gdzie  $\varepsilon$  jest pierwiastkiem pierwotnym 5-tego stopnia z 1.

# REKURENCJA

## PRZYKŁAD.

Definiujemy ciąg Fibonacciego  $(F_n)$  wzorem

$$F_n := \begin{cases} 0 & n = 0, \\ 1 & n = 1, \\ F_{n-1} + F_{n-2}, & n \geq 2. \end{cases}$$

Policzymy funkcję tworzącą  $\mathcal{F}$  ciągu  $(F_n)$ . Zauważmy, że dla każdego  $n \geq 2$  mamy  $F_n T^n = F_{n-1} T^n + F_{n-2} T^n$ , skąd

$$\begin{aligned} \mathcal{F} &= \sum_{n \in \mathbb{N}} F_n T^n = T + \sum_{n \geq 2} (F_{n-1} T^n + F_{n-2} T^n) \\ &= T + T \sum_{n \geq 2} F_{n-1} T^{n-1} + T^2 \sum_{n \geq 1} F_{n-2} T^{n-2} = T + T\mathcal{F} + T^2\mathcal{F}, \end{aligned}$$

więc

$$\mathcal{F} = \frac{T}{1 - T - T^2}$$

## DEFINICJA.

REKURENCJĄ LINIOWĄ O STAŁYCH WSPÓŁCZYNNIKACH RZĘDU  $r$ ,  $r \in \mathbb{N}_+$ , nazywamy każdy układ równań postaci

$$(*) \quad X_{n+r} + u_{r-1}X_{n+r-1} + \cdots + u_0X_n = f_n, \quad n \in \mathbb{N},$$

dla  $u_{r-1}, \dots, u_0 \in \mathbb{C}$ ,  $u_0 \neq 0$ , oraz ciągu  $(f_n)_{n \in \mathbb{N}}$ . Rekurencję  $(*)$  nazywamy JEDNORODNĄ, jeśli  $f_n = 0$  dla wszystkich  $n \in \mathbb{N}$ . REKURENCJĄ JEDNORODNĄ STOWARZYSZONĄ Z REKURENCJĄ  $(*)$  nazywamy rekurencję

$$X_{n+r} + u_{r-1}X_{n+r-1} + \cdots + u_0X_n = 0, \quad n \in \mathbb{N}.$$

WIELOMIANEM CHARAKTERYSTYCZNYM REKURENCJI  $(*)$  nazywamy

$$T^r + u_{r-1}T^{r-1} + \cdots + u_0 \in \mathbb{C}[T].$$

Mówimy, że CIĄG  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  JEST ROZWIĄZANIEM REKURENCJI  $(*)$  jeśli

$$a_{n+r} + u_{r-1}a_{n+r-1} + \cdots + u_0a_n = f_n$$

dla wszystkich  $n \in \mathbb{N}$ .

UWAGA.

Zbiór  $\mathbb{C}^{\mathbb{N}}$  ciągów o współczynnikach w ciele  $\mathbb{C}$  jest przestrzenią liniową nad ciałem  $\mathbb{C}$  z działaniami dodawania ciągów po współrzędnych oraz mnożeniem ciągów przez skalary po współrzędnych.

TWIERDZENIE 3.4.

Niech

$$(*) \quad X_{n+r} + u_{r-1}X_{n+r-1} + \cdots + u_0X_n = f_n, \quad n \in \mathbb{N},$$

będzie rekurencją liniową o stałych współczynnikach.

- (1) Jeśli rekurencja  $(*)$  jest jednorodna to zbiór rozwiązań rekurencji  $(*)$  jest podprzestrzenią liniową przestrzeni  $\mathbb{C}^{\mathbb{N}}$ .
- (2) Jeśli ciągi  $a$  i  $b$  są rozwiązaniami rekurencji  $(*)$ , to ciąg  $a - b$  jest rozwiązaniem stowarzyszonej rekurencji jednorodnej.
- (3) Jeśli ciągi  $a$  i  $b$  są rozwiązaniami rekurencji  $(*)$  oraz stowarzyszonej rekurencji jednorodnej, odpowiednio, to ciąg  $a + b$  jest rozwiązaniem rekurencji  $(*)$ .

DOWÓD.

Ćwiczenie.

UWAGA.

Jeśli

$$(*) \quad X_{n+r} + u_{r-1}X_{n+r-1} + \cdots + u_0X_n = f_n, \quad n \in \mathbb{N},$$

jest rekurencją liniową o stałych współczynnikach, to zbiór  $A$  rozwiązań tej rekurencji możemy znajdować następująco:

- (1) znajdujemy zbiór  $A'$  stowarzyszonej rekurencji jednorodnej,
- (2) znajdujemy jedno rozwiązanie  $a$  rekurencji  $(*)$ ,
- (3)  $A = a + A'$ , tzn. rozwiązaniami rekurencji  $(*)$  są ciągi postaci  $a + a'$ , gdzie  $a' \in A'$ .

TWIERDZENIE 3.5.

Jeśli  $\lambda_1, \dots, \lambda_l$  są parami różnymi pierwiastkami krotności  $k_1, \dots, k_l$ , odpowiednio, wielomianu charakterystycznego rekurencji

$$(*) \quad X_{n+r} + u_{r-1}X_{n+r-1} + \cdots + u_0X_n = 0, \quad n \in \mathbb{N},$$

rzędu  $r$ , to ciągi  $(n^j \lambda_i^n)_{n \in \mathbb{N}}$ ,  $j \in [0, k_i - 1]$ ,  $i \in [1, l]$ , tworzą bazę przestrzeni rozwiązań rekurencji  $(*)$ .

DOWÓD.

Udowodnimy najpierw, że powyższe ciągi generują przestrzeń rozwiązań rekurencji (\*). Niech ciąg  $a = (a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  będzie rozwiązaniem rekurencji (\*). Policzmy funkcję tworzącą  $\mathcal{A}$  ciągu  $a$

$$\begin{aligned} & (1 + u_{r-1}T + \cdots + u_0T^r)\mathcal{A} \\ &= \left( \sum_{i \in [0, r]} u_i T^{r-i} \right) \left( \sum_{n \in \mathbb{N}} a_n T^n \right) = \sum_{i \in [0, r]} \sum_{n \in \mathbb{N}} u_i a_n T^{n+r-i} \\ &= \sum_{i \in [0, r]} \sum_{m \in [-i, \infty)} u_i a_{m+i} T^{m+r} = \sum_{m \in [-r, \infty)} \left( \sum_{i \in [\max(0, -m), r]} u_i a_{m+i} \right) T^{m+r} \\ &= \sum_{m \in [-r, -1]} \left( \sum_{i \in [-m, r]} u_i a_{m+i} \right) T^{m+r} + \sum_{m \in \mathbb{N}} \left( \sum_{i \in [0, r]} u_i a_{m+i} \right) T^{m+r} \\ &= \sum_{n \in [0, r-1]} \left( \sum_{i \in [r-n, r]} u_i a_{n+i-r} \right) T^n, \end{aligned}$$

gdzie  $u_r := 1$ , więc

$$\mathcal{A} = \frac{\sum_{n \in [0, r-1]} \left( \sum_{i \in [r-n, r]} u_i a_{n+i-r} \right) T^n}{1 + u_{r-1}T + \cdots + u_0T^r}.$$

Zauważmy, że

$$\deg \left( \sum_{n \in [0, r-1]} \left( \sum_{i \in [r-n, r]} u_i a_{n+i-r} \right) T^n \right) < r = \deg(1 + u_{r-1}T + \cdots + u_0T^r),$$

oraz że  $\lambda_1^{-1}, \dots, \lambda_l^{-1}$  są parami różnymi pierwiastkami wielomianu  $1 + u_{r-1}T + \cdots + u_0T^r$  krotności  $k_1, \dots, k_r$ , odpowiednio. Stąd istnieją  $A_{i,j} \in \mathbb{C}$ ,  $i \in [1, l]$ ,  $j \in [1, k_i]$ , takie, że

$$\mathcal{A} = \sum_{i \in [1, l]} \sum_{j \in [1, k_i]} \frac{A_{i,j}}{(1 - \lambda_i T)^j}.$$

Z Wniosku 3.3 wynika, że

$$\mathcal{A} = \sum_{n \in \mathbb{N}} \left( \sum_{i \in [1, l]} \sum_{j \in [1, k_i]} A_{i,j} \binom{j+n-1}{n} \lambda_i^n \right) T^n$$

tzn.

$$a_n = A_{i,j} \binom{j+n-1}{j-1} \lambda_i^n \quad \text{dla wszystkich } n \in \mathbb{N}.$$

Ponieważ  $\binom{T}{j-1}$  jest wielomianem stopnia  $j-1$ , więc także  $\binom{T+j-1}{j-1}$  jest wielomianem stopnia  $j-1$ , zatem ciąg  $((\binom{j+n-1}{j-1}))_{n \in \mathbb{N}}$  jest kombinacją liniową ciągów  $1, n, \dots, n^{j-1}$  dla  $j \in [1, k_i]$ ,  $i \in [1, l]$ , co kończy dowód pierwszej części twierdzenia.

Aby zakończyć dowód wystarczy pokazać, że wymiar przestrzeni rozwiązań rekurencji (\*) jest równy  $r$ . Rozważmy przekształcenie liniowe  $F : \mathbb{C}^r \rightarrow \mathbb{C}^{\mathbb{N}}$  dane wzorem

$$F(a_0, \dots, a_{r-1}) := (a_0, a_1, \dots),$$

gdzie

$$a_{n+r} := -(u_{r-1}a_{n+r-1} + \dots + u_0a_n) \quad \text{dla } n \in \mathbb{N}.$$

Wtedy przekształcenie  $F$  jest różnowartościowe oraz obraz przekształcenia  $F$  jest równy przestrzeni rozwiązań rekurencji (\*), co kończy dowód.

**PRZYKŁAD.**

Wielomianem charakterystycznym rekurencji  $X_{n+2} = X_{n+1} + X_n$ ,  $n \in \mathbb{N}$ , jest wielomian  $T^2 - T - 1 = 0$ , którego pierwiastkami są  $\frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$ . Zatem istnieją  $\mu_1, \mu_2 \in \mathbb{C}$  takie, że

$$F_n = \mu_1 \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n + \mu_2 \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n, \quad n \in \mathbb{N}.$$

Rozwiązując układ równań powstały przez podstawienie  $n = 0$  i  $n = 1$  otrzymujemy, że  $\mu_1 = \frac{\sqrt{5}}{5}$  i  $\mu_2 = -\frac{\sqrt{5}}{5}$ , zatem ostatecznie

$$F_n = \frac{\sqrt{5}}{5} \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n - \frac{\sqrt{5}}{5} \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n, \quad n \in \mathbb{N}.$$

**TWIERDZENIE 3.6.**

Jeśli  $f \in \mathbb{C}[T]$ , to istnieje rozwiązanie rekurencji

$$(*) \quad X_{n+r} + u_{r-1}X_{n+r-1} + \dots + u_0X_n = f(n), \quad n \in \mathbb{N},$$

rzędu  $r$ , postaci  $(n^k g(n))_{n \in \mathbb{N}}$ , gdzie  $k$  jest krotnością 1 jako pierwiastka wielomianu charakterystycznego rekurencji (\*), zaś  $g \in \mathbb{C}[T]$  jest wielomianem stopnia co najwyżej  $\deg f$ .

**DOWÓD.**

Bez straty ogólności możemy założyć, że  $f \neq 0$ . Niech  $m := \deg f$ . Pokażemy najpierw, że istnieje rekurencja jednorodna

$$(**) \quad X_{n+r+m+1} + u'_{r+m}X_{n+r+m} + \dots + u'_0X_n = 0, \quad n \in \mathbb{N},$$

taka, że spełnione są następujące warunki:

1. jeśli ciąg  $a$  jest rozwiązaniem rekurencji  $(*)$ , to ciąg  $a$  jest rozwiązaniem rekurencji  $(**)$ ,
2. jeśli  $F$  i  $G$  są wielomianami charakterystycznymi rekurencji  $(*)$  i  $(**)$  odpowiednio, to  $F = (T - 1)^{m+1}G$ .

Dowód powyżej tezy będzie indukcyjny ze względu  $m$ . Rozważmy rekurencję

$$(***) \quad X_{n+r+1} + (u_{r-1} - 1)X_{n+r} + \cdots + (u_0 - u_1)X_{n+1} + X_n = f'(n), \quad n \in \mathbb{N},$$

gdzie  $f'(T) := f(T+1) - f(T)$ . Zauważmy, że jeśli ciąg  $a$  jest rozwiązaniem rekurencji  $(*)$ , to ciąg  $a$  jest rozwiązaniem rekurencji  $(***)$ . Ponadto wielomian charakterystyczny rekurencji  $(***)$  jest postaci  $(T - 1)F$ . Wreszcie rząd rekurencji  $(***)$  jest równy  $r + 1$ ,  $\deg f' = m - 1$ , gdy  $m > 0$ , oraz  $f' = 0$ , gdy  $m = 0$ , zatem teza wynika z założenia indukcyjnego.

Niech  $\lambda_0 = 1, \lambda_1, \dots, \lambda_l$  będą pierwiastkami wielomianu  $G$  krotności  $k_0 = k + m + 1, k_1, \dots, k_l$ , odpowiednio. Ustalmy rozwiązanie  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  rekurencji  $(*)$ . Z poprzedniego twierdzenia wiemy, że istnieją  $A_{i,j}, i \in [0, l], j \in [0, k_i - 1]$ , takie, że

$$a_n := \sum_{i \in [0, l]} \sum_{j \in [0, k_i - 1]} A_{i,j} n^j \lambda_i^n$$

dla wszystkich  $n \in \mathbb{N}$ . Ponieważ pierwiastkami wielomianu  $F$  są  $\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_l$ , a ich krotności to  $k, k_1, \dots, k_l$ , więc korzystając ponownie z poprzedniego twierdzenia otrzymujemy, że ciąg

$$\left( \sum_{j \in [0, k_0 - m - 2]} A_{0,j} n^j + \sum_{i \in [1, l]} \sum_{j \in [0, k_i - 1]} A_{i,j} n^j \lambda_i^n \right)_{n \in \mathbb{N}}$$

jest rozwiązaniem rekurencji jednorodnej stowarzyszonej z rekurencją  $(*)$ . Wobec Twierdzenie 3.4 (3) oznacza to, że ciąg

$$\left( \sum_{j \in [k, k+m]} A_{0,j} n^j \right)_{n \in \mathbb{N}}$$

jest rozwiązaniem rekurencji  $(*)$ , co kończy dowód.

UWAGA.

Podobne, bardziej ogólne, twierdzenie można sformułować w sytuacji gdy ciąg  $(f_n)_{n \in \mathbb{N}}$  jest kombinacją liniową ciągów  $(\lambda^n n^k)$  dla  $\lambda \in \mathbb{C}$  oraz  $n \in \mathbb{N}$ .

PRZYKŁAD.

Niech

$$s_n := \sum_{k \in [1, n]} k^3 \quad n \in \mathbb{N}.$$

Zauważmy, że ciąg  $(s_n)_{n \in \mathbb{N}}$  jest rozwiązaniem rekurencji

$$X_{n+1} - X_n = n^3 + 3n^2 + 3n + 1, \quad n \in \mathbb{N}.$$

Wielomianem charakterystycznym powyższej rekurencji jest wielomian  $T-1$ , którego jedynym pierwiastkiem (jednokrotnym) jest 1. Z powyższego twierdzenia wynika zatem, że istnieje ciąg  $(s'_n)_{n \in \mathbb{N}}$  taki, że

$$(*) \quad s'_n = n(\mu'_3 n^3 + \mu'_2 n^2 + \mu'_1 n + \mu'_0), \quad n \in \mathbb{N},$$

dla pewnych  $\mu'_0, \mu'_1, \mu'_2, \mu'_3 \in \mathbb{C}$ , oraz

$$s'_{n+1} - s'_n = n^3 + 3n^2 + 3n + 1, \quad n \in \mathbb{N}.$$

Podstawiając wzór  $(*)$  do powyżej równości i porównując współczynniki przy poszczególnych potęgach  $n$  otrzymujemy układ równań

$$\begin{cases} 4\mu'_3 = 1 \\ 3\mu'_2 + 6\mu'_3 = 3 \\ 2\mu'_1 + 3\mu'_2 + 4\mu'_3 = 3 \\ \mu'_0 + \mu'_1 + \mu'_2 + \mu'_3 = 1 \end{cases},$$

którego rozwiązaniem są

$$\mu'_0 = 0, \quad \mu'_1 = \frac{1}{4}, \quad \mu'_2 = \frac{1}{2}, \quad \mu'_3 = \frac{1}{4}.$$

Na mocy Twierdzenia 3.5 wynika zatem, że istnieje  $\mu \in \mathbb{C}$  takie, że

$$s_n = \frac{1}{4}n^4 + \frac{1}{2}n^3 + \frac{1}{4}n^2 + \mu.$$

Podstawiając  $n = 0$  otrzymujemy, że  $\mu = 0$ , zatem ostatecznie

$$s_n = \frac{1}{4}n^4 + \frac{1}{2}n^3 + \frac{1}{4}n^2 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}.$$

PRZYKŁAD (WIEŻE Z HANOI).

Założmy, że na pierwszym z trzech ponumerowanych drążków znajduje się  $n$  krążków o parami różnych średnicach, przy czym krążki ułożone są (patrzac

od dołu) od największego do najmniejszego. Niech  $r_n$  oznacza ilość przełożeń krążków niezbędną do przełożenia wszystkich krążków z drążka pierwszego na drugi, przy czym w żadnym momencie krążek większy nie może leżeć powyżej krążka mniejszego. Można zauważyć, że ciąg  $(r_n)_{n \in \mathbb{N}}$  jest rozwiązaniem rekurencji

$$X_{n+1} - 2X_n = 1, n \in \mathbb{N}.$$

Wielomianem charakterystycznym powyższej rekurencji jest wielomian  $T - 2$ , którego jedynym pierwiastkiem (jednokrotnym) jest 2. Z Twierdzenia 3.6 wynika zatem, że istnieje ciąg  $(r'_n)_{n \in \mathbb{N}}$  taki, że

$$(*) \quad r'_n = \mu', \quad n \in \mathbb{N},$$

dla pewnego  $\mu' \in \mathbb{C}$ , oraz

$$r'_{n+1} - 2r'_n = 1, \quad n \in \mathbb{N}.$$

Podstawiając wzór  $(*)$  do powyższej równości i porównując współczynniki przy poszczególnych potęgach  $n$  otrzymujemy, że  $\mu' = -1$ , zatem na mocy Twierdzenia 3.5 istnieje  $\mu \in \mathbb{C}$  takie, że  $r_n = -1 + \mu 2^n$ . Podstawiając  $n = 0$  otrzymujemy, że  $\mu = 1$ , zatem ostatecznie

$$r_n = 2^n - 1, \quad n \in \mathbb{N}.$$

### Twierdzenie 3.7.

Niech  $\mathcal{A}$  będzie funkcją generującą ciągu  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$ . Jeśli

$$\mathcal{A} = \frac{F}{1 + u_{r-1}T + \cdots + u_0T^r}$$

dla pewnych  $u_0, \dots, u_{r-1} \in \mathbb{C}$ ,  $u_0 \neq 0$ , oraz wielomianu  $F \in \mathbb{C}[T]$  takiego, że  $\deg F < r$ , to ciąg  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  jest rozwiązaniem rekurencji

$$X_{n+r} + u_{r-1}X_{n+r-1} + \cdots + u_0X_n = 0, \quad n \in \mathbb{N}.$$

### Dowód.

Zauważmy, że powyższa równość oznacza, że

$$(1 + u_{r-1}T + \cdots + u_0T^r)\mathcal{A} = F,$$

zatem

$$0 = [T^n]F = [T^n]((1 + u_{r-1}T + \cdots + u_0T^r)\mathcal{A}) = a_n + u_{r-1}a_{n-1} + \cdots + u_0a_{n-r}$$

dla wszystkich  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n \geq r$ , co kończy dowód.



PRZYKŁAD.

Niech  $a_n$  będzie ilością ciągów binarnych długości  $n$ ,  $n \in \mathbb{N}$ , w których występuje parzysta liczba jedynek oraz każde dwie jedynki rozdzielone są co najmniej jednym zerem. Takich ciągów zaczynających się od zera jest  $a_{n-1}$  gdy  $n > 0$ . Z drugiej strony, jeśli mamy ciąg  $x = (x_1, \dots, x_n)$  spełniający powyższe warunki taki, że  $x_1 = 1$ , to niech  $k_x := \min\{i \in [2, n] \mid x_i = 1\}$ . Zauważmy, że  $k_x \in [3, n]$ . Dla ustalonego  $k \in [3, n-1]$  ciągów  $x$  dla których  $k_x = k$  jest  $a_{n-k-1}$ , oraz jest jeden ciąg  $x$  dla którego  $k_x = n$ , jeśli  $n \geq 3$  ( $x = (1, 0, \dots, 0, 1)$ ). Otrzymujemy zatem równość

$$a_n = \begin{cases} a_{n-1} & n = 1, 2, \\ a_{n-1} + \sum_{k \in [3, n-1]} a_{n-k-1} + 1 & n \geq 3. \end{cases}$$

Zauważmy też, że  $a_0 = 1$ . Z powyższej równości wynika, że

$$\begin{aligned} \mathcal{A} &= \sum_{n \in \mathbb{N}} a_n T^n \\ &= 1 + \sum_{n \in \mathbb{N}_+} a_{n-1} T^{n-1} T + \sum_{\substack{n \in \mathbb{N} \\ n \geq 3}} \sum_{k \in [3, n-1]} a_{n-k-1} T^{n-k-1} T^{k+1} + \sum_{\substack{n \in \mathbb{N} \\ n \geq 3}} T^n \\ &= 1 + T\mathcal{A} + \sum_{\substack{k \in \mathbb{N} \\ k \geq 3}} \sum_{\substack{n \in \mathbb{N} \\ n \geq k+1}} a_{n-k-1} T^{n-k-1} T^{k+1} + \frac{T^3}{1-T} \\ &= 1 + T\mathcal{A} + \sum_{\substack{k \in \mathbb{N} \\ k \geq 3}} \mathcal{A} T^{k+1} + \frac{T^3}{1-T} = 1 + T\mathcal{A} + \mathcal{A} \frac{T^4}{1-T} + \frac{T^3}{1-T}, \end{aligned}$$

skąd

$$\mathcal{A} = \frac{1 - T + T^3}{1 - 2T + T^2 - T^4},$$

a więc ciąg  $(a_n)$  jest rozwiązaniem rekurencji

$$X_{n+4} - 2X_{n+2} + X_{n+1} - X_n = 0, \quad n \in \mathbb{N}.$$

Zauważmy, że  $a_0 = a_1 = a_2 = 1$  oraz  $a_3 = 2$ .

PRZYKŁAD (LICZBY CATALANA).

Niech  $c_n$  oznacza liczbę drzew binarnych o  $n$  wierzchołkach dla  $n \in \mathbb{N}$ . Przypomnijmy, że drzewem binarnym o  $n$  wierzchołkach nazywamy  $\emptyset$ , gdy  $n = 0$ , oraz parę  $(L, R)$  drzew binarnych o  $k$  i  $(n-1) - k$  wierzchołkach dla pewnego  $k \in [0, n-1]$ , gdy  $n > 0$ . Zauważmy, że  $c_0 = 1$  oraz

$$c_n = \sum_{j \in [0, n-1]} c_j c_{n-1-j}$$

dla wszystkich  $n \in \mathbb{N}_+$ . Niech  $\mathcal{C}$  będzie funkcją tworzącą ciąg  $(c_n)_{n \in \mathbb{N}}$ . Wtedy

$$\begin{aligned}\mathcal{C} &= \sum_{n \in \mathbb{N}} c_n T^n = 1 + \sum_{n \in \mathbb{N}_+} \sum_{j \in [0, n-1]} c_j T^j c_{n-1-j} T^{n-1-j} T \\ &= 1 + T \sum_{j \in \mathbb{N}} c_j T_j \sum_{\substack{n \in \mathbb{N} \\ j \geq n+1}} c_{n-(j+1)} T^{n-(j+1)} = 1 + T \mathcal{C}^2,\end{aligned}$$

skąd

$$\mathcal{C} = \frac{1 \pm \sqrt{1 - 4T}}{2T}.$$

Zauważmy, że

$$\sqrt{1 - 4T} = 1 - \sum_{n \in \mathbb{N}^+} \frac{1 \cdot 3 \cdots (2n-3)}{2^n n!} 4^n T^n = 1 - \sum_{n \in \mathbb{N}^+} \frac{2}{n} \binom{2n-2}{n-1} T^n.$$

Stąd

$$\mathcal{C} = \frac{1 - \sqrt{1 - 4T}}{2T} = \sum_{n \in \mathbb{N}^+} \frac{1}{n} \binom{2n-2}{n-1} T^{n-1} = \sum_{n \in \mathbb{N}} \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n} T^n,$$

a więc  $c_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$  dla wszystkich  $n \in \mathbb{N}$ .

## WIELOMIANY WIEŻOWE

### DEFINICJA.

Niech  $n, m \in \mathbb{N}$ . SZACHOWNICĄ o  $n$  WIERSZACH I  $m$  KOLUMNACH nazywamy każdą trójkę  $B = (I, J, F)$ , gdzie  $I$  oraz  $J$  są zbiorami,  $|I| = n$ ,  $|J| = m$ , oraz  $F \subset I \times J$ . Zbiór  $F$  nazywamy zbiorem PÓŁ ZABRONIONYCH. Innymi słowy, szachownica to tablica o  $n$  wierszach i  $m$  kolumnach, w której część pól jest polami zabronionymi.

### DEFINICJA.

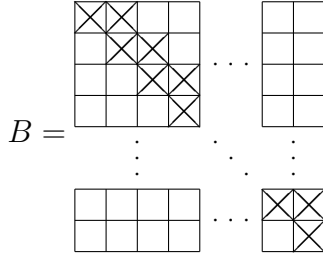
Niech  $B = (I, J, F)$  będzie szachownicą oraz  $k \in \mathbb{N}$ . ROZSTAWIENIEM  $k$  WIEŻ NA SZACHOWNICY  $B$  nazywamy każdy podzbiór  $\{(i_1, j_1), \dots, (i_k, j_k)\} \in I \times J \setminus F$  taki, że  $i_p \neq i_q$  oraz  $j_p \neq j_q$  dla wszystkich  $p \neq q$ . Ilość rozstawień  $k$  wież na szachownicy  $B$  oznaczamy  $r_k^B$ .

### PRZYKŁAD.

$r_0^B = 1$ ,  $r_1^B = |I||J| - |F|$ , oraz  $r_k^B = 0$  dla wszystkich  $k \geq \min(|I|, |J|)$ , dla dowolnej szachownicy  $B = (I, J, F)$ .

PRZYKŁAD.

Dla  $n \in \mathbb{N}_+$  ilość permutacji  $\sigma$  zbioru  $[1, n]$  takich, że  $\sigma(i) \neq i, i+1$  dla wszystkich  $i \in [1, n]$  jest równa  $r_n^B$  dla szachownicy



o  $n$  wierszach i  $n$  kolumnach.

DEFINICJA.

WIELOMIANEM WIEŻOWYM SZACHOWNICY  $B$  nazywamy funkcję tworzącą ciąg  $(r_k^B)_{k \in \mathbb{N}}$ . Wielomian wieżowy szachownicy  $B$  oznaczamy  $R_B$ .

PRZYKŁAD.

Jeśli  $B = (I, J, F)$ , to  $R_{B^{\text{tr}}} = R_B$ , gdzie  $B^{\text{tr}} := (J, I, F^{\text{tr}})$  oraz  $F^{\text{tr}} := \{(j, i) \mid (i, j) \in F\}$ .

PRZYKŁAD.

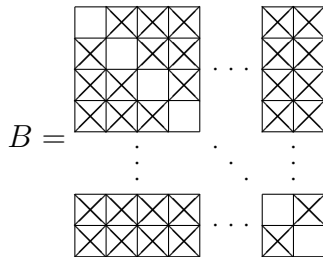
Jeśli  $B = (I, J, \emptyset)$ , to  $R_B = \sum_{k \in \mathbb{N}} \binom{|I|}{k} \binom{|J|}{k} k! T^k$ .

PRZYKŁAD.

Jeśli  $B = (I, J, I \times J)$ , to  $R_B = 1$ .

PRZYKŁAD.

Jeśli



jest szachownicą o  $n$  wierszach i  $n$  kolumnach, to  $R_B = \sum_{k \in \mathbb{N}} \binom{n}{k} T^k = (1 + T)^n$ .

OZNACZENIE.

Jeśli  $B = (I, J, F)$  jest szachownicą,  $\sigma \in P_I$  i  $\tau \in P_J$ , to  $B_\sigma := (I, J, F_\sigma)$ , gdzie  $F_\sigma := \{(\sigma(i), j) \mid (i, j) \in F\}$ , oraz  $B^\tau := (I, J, F^\tau)$ , gdzie  $F^\tau := \{(i, \tau(j)) \mid (i, j) \in F\}$ . Mówimy, że szachownice  $B_\sigma$  i  $B^\tau$  są otrzymane przez

permutację wierszy i kolumn, odpowiednio. Zauważmy, że  $(B_\sigma)^\tau = (B^\tau)_\sigma$  i tę szachownicę oznaczamy  $B_\sigma^\tau$ .

UWAGA.

Jeśli  $B = (I, J, F)$  jest szachownicą,  $\sigma \in P_I$  i  $\tau \in P_J$ , to  $R_{B_\sigma} = R_B = R_{B^\tau}$ .

OZNACZENIE.

Jeśli  $B = (I, J, F)$  jest szachownicą,  $i_0 \in I$  i  $j_0 \in J$ , to  $B_i := (I \setminus \{i_0\}, J, F_i)$ , gdzie  $F_i := \{(i, j) \in F \mid i \neq i_0\}$ , oraz  $B^{j_0} := (I, J \setminus \{j_0\}, F^{j_0})$ , gdzie  $F^{j_0} := \{(i, j) \in F \mid j \neq j_0\}$ . Mówimy, że szachownice  $B_{i_0}$  i  $B^{j_0}$  są otrzymane przez usunięcie wiersza  $i_0$  oraz kolumny  $j_0$ , odpowiednio. Zauważmy, że  $(B_{i_0})^{j_0} = (B^{j_0})_{i_0}$  i tę szachownicę oznaczamy  $B_{i_0}^{j_0}$ .

UWAGA.

Niech  $B = (I, J, F)$  będzie szachownicą,  $i_0 \in I$  i  $j_0 \in J$ . Jeśli  $(i_0, j) \in F$  dla każdego  $j \in J$ , to  $R_{B_{i_0}} = R_B$ . Podobnie, jeśli  $(i, j_0) \in F$  dla każdego  $i \in I$ , to  $R_{B^{j_0}} = R_B$ .

PRZYKŁAD.

Niech  $B = (I, J, F)$  będzie szachownicą,  $I = I_1 \cup I_2$ , oraz  $J = J_1 \cup J_2$ , przy czym  $I_1 \cap I_2 = \emptyset$  oraz  $J_1 \cap J_2 = \emptyset$ . Jeśli  $I_1 \times J_2 \cup I_2 \times J_1 \subset F$ , to  $R_B = R_{B_1} R_{B_2}$ , gdzie  $B_1 = (I_1, J_1, F \cap (I_1 \times J_1))$  oraz  $B_2 = (I_2, J_2, F \cap (I_2 \times J_2))$ . Innymi słowy, jeśli

$$B = \begin{array}{|c|c|} \hline B_1 & \diagup \diagdown \\ \hline \diagdown \diagup & B_2 \\ \hline \end{array}$$

to  $R_B = R_{B_1} R_{B_2}$ .

TWIERDZENIE 3.8.

Jeśli  $B = (I, J, F)$  jest szachownicą oraz  $(i_0, j_0) \in (I \times J) \setminus F$ , to  $R_B = R_{B'} + TR_{B_{i_0}^{j_0}}$ , gdzie  $B' = (I, J, F \cup (i_0, j_0))$ .

DOWÓD.

Ustalmy  $k \in \mathbb{N}_+$ . Niech  $X$  będzie zbiorem wszystkich rozstawień  $k$  wież na szachownicy  $B$ . Zauważmy, że  $X = X_1 \cup X_2$ , gdzie  $X_1$  jest zbiorem tych rozstawień  $A$ , dla których  $(i_0, j_0) \notin A$ , zaś  $X$  jest zbiorem tych rozstawień  $A$ , dla których  $(i_0, j_0) \in A$ . Oczywiście  $X_1 \cap X_2 = \emptyset$ . Ponadto  $|X_1| = r_k^{B'}$  oraz  $|X_2| = r_{k-1}^{B_{i_0}^{j_0}}$ , zatem

$$\begin{aligned} [T^k]R_B &= r_k^B = |X| = |X_1| + |X_2| = r_k^{B'} + r_{k-1}^{B_{i_0}^{j_0}} \\ &= [T^k]R_{B'} + [T^{k-1}]R_{B_{i_0}^{j_0}} = [T^k]R_{B'} + [T^k](TR_{B_{i_0}^{j_0}}). \end{aligned}$$

Oczywiście

$$[T^0]R_B = 1 = 1 + 0 = [T^0]R_{B'} + [T^0](TR_{B_{i_0}^{j_0}}),$$

co kończy dowód.

DEFINICJA.

NEGATYWEM SZACHOWNICY  $B = (I, J, F)$  nazywamy szachownicę  $\overline{B} := (I, J, \overline{F})$ , gdzie  $\overline{F} := (I \times J) \setminus F$ .

TWIERDZENIE 3.9.

Jeśli  $n \in \mathbb{N}$  oraz  $B = (I, J, F)$  jest szachownicą taką, że  $|I| = n = |J|$ , to ilość rozstawień  $n$  wież na szachownicy  $\overline{B}$  jest równa  $\sum_{k \in [0, n]} (-1)^k r_k^B (n - k)!$ .

DOWÓD.

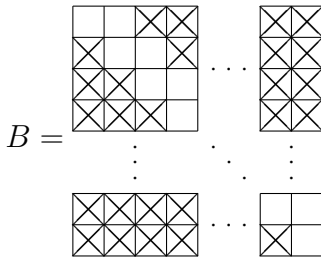
Bez straty ogólności możemy założyć, że  $I = [1, n] = J$ . Niech  $B' := (I, J, \emptyset)$  oraz niech  $X$  i  $Y$  będą zbiorami wszystkich rozstawień  $n$  wież na szachownicach  $\overline{B}$  i  $B'$ , odpowiednio. Zauważmy, że  $X = Y \setminus \bigcup_{i \in [1, n]} Y_i$ , gdzie  $Y_i := \{A \in Y \mid A \cap (\{i\} \times J) \cap F = \emptyset\}$  dla  $i \in [1, n]$ , tzn.  $Y_i$  jest zbiorem tych rozstawień  $A$  dla których wieża stojąca w wierszu  $i$  stoi na polu dozwolonym w szachownicy  $B$ . Ustalmy  $k \in [0, n]$ . Zbiór  $Z_k$  rozstawień  $k$  wież na szachownicy  $B$  możemy przedstawić w postaci sumy  $Z_k = \bigcup_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n} Z_{i_1, \dots, i_k}$ , gdzie  $Z_{i_1, \dots, i_k} := \{A \in Z_k \mid A \subset \{i_1, \dots, i_k\} \times J\}$  dla  $1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n$ , tzn.  $Z_{i_1, \dots, i_k}$  jest zbiorem tych rozstawień  $A$   $k$  wież na szachownicy  $B$ , w których stoją one we wierszach  $i_1, \dots, i_k$ . Zauważmy, że  $|Y_{i_1} \cap \dots \cap Y_{i_k}| = |Z_{i_1, \dots, i_k}|(n - k)!$  dla dowolnych  $1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n$ , zatem

$$\begin{aligned} \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n} |Y_{i_1} \cap \dots \cap Y_{i_k}| &= \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n} |Z_{i_1, \dots, i_k}|(n - k)! \\ &= |Z_k|(n - k)! = r_k^B (n - k)!, \end{aligned}$$

zatem teza wynika ze wzoru włączeń i wyłączeń (zauważmy, że  $|Y| = n! = 1 \cdot n! = r_0^B n!$ ).

PRZYKŁAD.

Ustalmy  $n \in \mathbb{N}$ . Niech  $a_n$  oznacza liczbę permutacji  $\sigma \in P_n$  takich, że  $\sigma(n) \neq n, n + 1$ . Z powyższego twierdzenia wynika, że  $a_n = \sum_{k \in [0, n]} (-1)^k r_k^B (n - k)!$ , gdzie



Ponumerujmy pola dozwolone powyższej szachownicy liczbami całkowitymi ze zbioru  $[1, 2n - 1]$  poczynając od lewego górnego rogu. Dla ustalonego  $k \in [1, n]$  rozstawienia  $k$  wież na szachownicy  $B$  są parametryzowane za pomocą  $k$ -elementowych podzbiorów zbioru  $[1, 2n - k]$ . Istotnie, rozstawieniu wież na polach o numerach  $i_1 < \dots < i_k$  możemy przyporządkować podzbiór  $\{i_1, i_2 - 1, \dots, i_k - (k - 1)\}$ . Stąd  $r_B = \sum_{k \in [0, n]} \binom{2n-k}{k} T^k$ , więc  $a_n = \sum_{k \in [0, n]} (-1)^k \binom{2n-k}{k} (n - k)!$

#### §4. SYSTEMY REPREZENTANTÓW I TWIERDZENIE HALLA

##### DEFINICJA.

SYSTEMEM REPREZENTANTÓW ciągu  $(A_1, \dots, A_n)$  podzbiorów zbioru  $X$  nazywamy każdy ciąg  $(a_1, \dots, a_n)$  elementów zbioru  $X$  taki, że  $a_i \in A_i$  dla każdego  $i \in [1, n]$  oraz  $a_i \neq a_j$  dla wszystkich  $i \neq j$ .

##### UWAGA.

Niech  $(A_1, \dots, A_n)$  będzie ciągiem podzbiorów zbioru  $X$  oraz niech  $B := ([1, n], X, F)$ , gdzie  $F := \{(i, a) \in [1, n] \times X \mid a \notin A_i\}$ . Wtedy ciąg  $(A_1, \dots, A_n)$  posiada system reprezentantów wtedy i tylko wtedy, gdy  $\deg R_B = n$ . Ponadto ilość systemów reprezentantów jest równa  $[T^n]R_B$ .

##### DEFINICJA.

Mówimy, że ciąg  $(A_1, \dots, A_n)$  podzbiorów zbioru  $X$  spełnia warunek Halla, jeśli  $|\bigcup_{i \in I} A_i| \geq |I|$  dla każdego podzbioru  $I \subset [1, n]$ .

##### TWIERDZENIE 4.1 (HALL).

Ciąg  $(A_1, \dots, A_n)$  podzbiorów zbioru  $X$  posiada system reprezentantów wtedy i tylko wtedy, gdy spełnia warunek Halla.

##### DOWÓD.

Jest oczywiste, że jeśli ciąg  $(A_1, \dots, A_n)$  posiada system reprezentantów, to spełnia warunek Halla. Pokażemy teraz, że jeśli ciąg  $(A_1, \dots, A_n)$  spełnia warunek Halla, to posiada system reprezentantów. Jeśli  $|A_i| = 1$  dla każdego  $i \in [1, n]$ , to z warunku Halla wynika, że  $A_i \cap A_j = \emptyset$  dla wszystkich  $i \neq j$ , więc teza jest oczywista. Załóżmy zatem, że istnieje  $i \in [1, n]$  takie, że  $|A_i| > 1$ . Bez straty ogólności możemy przyjąć, że  $|A_1| > 1$ . Ustalmy  $a', a'' \in A_1$ ,  $a' \neq a''$ . Niech  $A'_1 := A_1 \setminus \{a'\}$  oraz  $A''_1 := A_1 \setminus \{a''\}$ . Dla zakończenia dowodu wystarczy pokazać, że jeden z ciągów  $(A'_1, A_2, \dots, A_n)$  i  $(A''_1, A_2, \dots, A_n)$  spełnia warunek Halla oraz skorzystać z założenia indukcyjnego.

Przypuśćmy, że ciąg  $(A'_1, A_2, \dots, A_n)$  nie spełnia warunku Halla. Wtedy istnieje podzbiór  $I \subset [2, n]$  taki, że  $|B| \leq |I|$ , gdzie  $B := A'_1 \cup \bigcup_{i \in I} A_i$ . Aby pokazać, że ciąg  $(A''_1, A_2, \dots, A_n)$  spełnia warunek Halla wystarczy pokazać, że  $|A''_1 \cup \bigcup_{i \in J} A_i| > |J|$  dla dowolnego podzbioru  $J \subset [2, n]$ . Ustalmy podzbiór  $J \subset [2, n]$  oraz niech  $C := A''_1 \cup \bigcup_{i \in J} A_i$ . Zauważmy, że  $B \cup C = A_1 \cup \bigcup_{i \in I \cup J} A_i$ , skąd  $|B \cup C| > |I \cup J|$ . Z drugiej strony  $B \cap C \supset \bigcup_{i \in I \cap J} A_i$ , więc  $|B \cap C| \geq |I \cap J|$ . W efekcie

$$|B| + |C| = |B \cup C| + |B \cap C| > |I \cup J| + |I \cap J| = |I| + |J|,$$

co kończy dowód wobec nierówności  $|B| \leq |I|$ .

##### STWIERDZENIE 4.2.

Niech  $(A_1, \dots, A_n)$  będzie ciągiem podzbiorów zbioru  $X$ . Jeśli istnieje  $d \in \mathbb{N}_+$  takie, że  $|A_i| \geq d$  dla każdego  $i \in [1, n]$ , oraz  $|\{i \in [1, n] \mid x \in A_i\}| \leq d$  dla każdego elementu  $x \in X$ , to ciąg  $(A_1, \dots, A_n)$  spełnia warunek Halla.

DOWÓD.

Ustalmy podzbiór  $I \subset [1, n]$  oraz niech  $B := \bigcup_{i \in I} A_i$ . Niech  $M := \{(i, x) \in I \times X \mid x \in A_i\}$ . Wtedy  $M \geq d|I|$ , gdyż  $|A_i| \geq d$  dla każdego  $i \in I$ . Zarazem z drugiego warunku wynika, że  $M \leq |B|d$ , co oznacza, że  $|B| \geq |I|$  i kończy dowód.

DEFINICJA.

Niech  $m, n \in \mathbb{N}$ . PROSTOKĄTEM ŁACIŃSKIM o  $m$  wierszach i  $n$  kolumnach nazywamy każdą  $m \times n$ -macierz  $A = [a_{i,j}]$  o współczynnikach w zbiorze  $[1, n]$  taką, że  $a_{i_1, j_2} \neq a_{i_2, j_2}$  dla wszystkich  $i_1, i_2 \in [1, m]$  oraz  $j_1, j_2 \in [1, n]$  takich, że  $i_1 = i_2$  i  $j_1 \neq j_2$  lub  $j_1 = j_2$  i  $i_1 \neq i_2$ .

PRZYKŁAD.

Macierz

$$\begin{bmatrix} 4 & 1 & 5 & 3 & 2 \\ 1 & 2 & 4 & 5 & 3 \\ 2 & 5 & 3 & 4 & 1 \end{bmatrix}$$

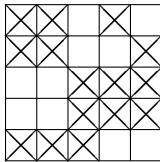
jest prostokątem łacińskim.

DEFINICJA.

Niech  $A$  będzie prostokątem łacińskim o  $m$  wierszach i  $n$  kolumnach. Mówimy, że prostokąt łaciński  $B$  o  $p$  wierszach i  $q$  kolumnach jest ROZSZERZENIEM PROSTOKĄTA  $A$ , jeśli  $p \geq m$ ,  $q = n$ , oraz  $b_{i,j} = a_{i,j}$  dla wszystkich  $i \in [1, m]$  i  $j \in [1, n]$ .

PRZYKŁAD.

Ilość sposobów na które można rozszerzyć prostokąt  $A$  z poprzedniego przykładu do prostokąta o 4 wierszach jest równa ilości rozstawień 5 wież na następującej szachownicy



TWIERDZENIE 4.3.

Jeśli  $m, n \in \mathbb{N}$ ,  $m \leq n$ , to każdy prostokąt łaciński o  $m$  wierszach i  $n$  kolumnach można rozszerzyć do kwadratu łacińskiego.



DOWÓD.

Jeśli  $m = n$ , to nie ma co dowodzić, załóżmy zatem, że  $m < n$ . Niech  $A$  będzie prostokątem łańciskim  $m$  wierszach i  $n$  kolumnach. Wystarczy udowodnić, że prostokąt  $A$  można rozszerzyć do prostokąta łańciskiego o  $m + 1$  wierszach. Niech  $A_j := [1, n] \setminus \{a_{i,j} \mid i \in [1, m]\}$  dla  $j \in [1, n]$ . Zauważmy, że  $|A_j| = n - m$ . Podobnie,  $|\{j \in [1, n] \mid i \in A_j\}| = n - m$  dla każdego  $i \in [1, n]$ . Korzystając z poprzedniego stwierdzenia wiemy, że ciąg  $(A_1, \dots, A_n)$  posiada system reprezentantów  $(a_1, \dots, a_n)$ . Wtedy macierz  $B$  o  $m + 1$  wierszach i  $n$  kolumnach dana wzorem

$$b_{i,j} := \begin{cases} a_{i,j} & i \in [1, m], j \in [1, n], \\ a_i & i = m + 1, j \in [1, n], \end{cases}$$

jest prostokątem łańciskim, który jest rozszerzeniem prostokąta  $A$ .

DEFINICJA.

Niech  $n \in \mathbb{N}$ . Macierz  $P$  o  $n$  wierszach i  $n$  kolumnach o współczynnikach w zbiorze  $\mathbb{N}$  nazywamy MACIERZĄ PERMUTACJI, jeśli  $\sum_{j \in [1, n]} p_{i,j} = 1$  dla każdego  $i \in [1, n]$  oraz  $\sum_{i \in [1, n]} p_{i,j} = 1$  dla każdego  $j \in [1, n]$ .

TWIERDZENIE 4.4 (BIRKHOFF).

Niech  $n \in \mathbb{N}$ ,  $A$  będzie macierzą o  $n$  wierszach i  $n$  kolumnach oraz współczynnikach w zbiorze  $\mathbb{N}$ . Jeśli istnieje  $l \in \mathbb{N}$  takie, że  $\sum_{j \in [1, n]} a_{i,j} = l$  dla każdego  $i \in [1, n]$  oraz  $\sum_{i \in [1, n]} a_{i,j} = l$  dla każdego  $j \in [1, n]$ , to macierz  $A$  jest sumą  $l$  macierzy permutacji.

DOWÓD.

Dla każdego  $i \in [1, n]$  niech  $A_i := \{j \in [1, n] \mid a_{i,j} \neq 0\}$ . Pokażemy, że ciąg  $(A_1, \dots, A_n)$  spełnia warunek Halla. Istotnie, jeśli  $I \subset [1, n]$ , to

$$|I|l = \sum_{i \in I} \sum_{j \in [1, n]} a_{i,j} = \sum_{i \in I} \sum_{j \in \bigcup_{p \in I} A_p} a_{i,j} = \sum_{j \in \bigcup_{p \in I} A_p} \sum_{i \in I} a_{i,j} \leq \left| \bigcup_{p \in I} A_p \right| l.$$

Niech  $(a_1, \dots, a_n)$  będzie system reprezentantów dla ciągu  $(A_1, \dots, A_n)$ . Wtedy macierz  $P$  dana wzorem

$$p_{i,j} := \begin{cases} 1 & j = a_i, i \in [1, n], \\ 0 & \text{w przeciwnym wypadku,} \end{cases}$$

jest macierzą permutacji i teza wynika z założenia indukcyjnego zastosowanego do macierzy  $A - P$ .

## §5. WAŻNE CIĄGI LICZBOWE

### LICZBY STIRLINGA

#### DEFINICJA.

Niech  $k \in \mathbb{N}$ . ROZKŁADEM ZBIORU  $X$  NA  $k$  CZĘŚCI nazywamy każdą rodzinę  $\{A_1, \dots, A_k\}$  niepustych podzbiorów zbioru  $X$  taką, że  $X = \bigcup_{i \in [1, k]} A_i$  oraz  $A_i \cap A_j = \emptyset$  dla wszystkich  $i \neq j$ .

#### OZNACZENIE.

Jeśli  $n, k \in \mathbb{N}$ , to przez  $\{n\}_k$  oznaczamy liczbę rozkładów zbioru  $[1, n]$  na  $k$  części.

#### PRZYKŁAD.

$\{0\}_0 = 1$  oraz  $\{n\}_0 = 0$  dla wszystkich  $n \in \mathbb{N}_+$ .

#### PRZYKŁAD.

$\{0\}_1 = 0$  oraz  $\{n\}_1 = 1$  dla wszystkich  $n \in \mathbb{N}_+$ .

#### PRZYKŁAD.

$\{n\}_k = 0$  dla wszystkich  $n, k \in \mathbb{N}$  takich, że  $n < k$ .

#### PRZYKŁAD.

$\{n\}_n = 1$  dla wszystkich  $n \in \mathbb{N}$ .

#### PRZYKŁAD.

$\{n\}_{n-1} = \binom{n}{2}$  dla wszystkich  $n \in \mathbb{N}$ .

#### PRZYKŁAD.

$\{4\}_2 = 7$ .

#### TWIERDZENIE 5.1.

Jeśli  $n, k \in \mathbb{N}_+$ , to  $\{n\}_k = k\{n-1\}_k + \{n-1\}_{k-1}$ .

#### DOWÓD.

Niech  $X$  będzie zbiorem wszystkich rozkładów zbioru  $[1, n]$  na  $k$  części. Możemy założyć, że jeśli  $\{A_1, \dots, A_k\} \in X$ , to  $n \in A_k$ . Wtedy  $X = X_1 \cup X_2$ , gdzie

$$X_1 := \{\{A_1, \dots, A_k\} \in X \mid A_k = \{n\}\}$$

i

$$X_2 := \{\{A_1, \dots, A_k\} \in X \mid A_k \neq \{n\}\}.$$

Zauważmy, że  $X_1 \cap X_2 = \emptyset$ . Ponadto  $|X_1| = \{n-1\}_{k-1}$ . Istotnie, jeśli  $Y_1$  jest zbiorem wszystkich rozkładów zbioru  $[1, n-1]$  na  $k-1$  części, to funkcja  $f : X_1 \rightarrow$

$Y_2$  dana wzorem  $f(\{A_1, \dots, A_k\}) = \{A_1, \dots, A_{k-1}\}$  dla  $\{A_1, \dots, A_k\} \in X_1$  jest poprawnie określona i jest bijekcją — funkcja odwrotna  $g : Y_1 \rightarrow X_1$  dana jest wzorem  $g(\{B_1, \dots, B_{k-1}\}) := \{B_1, \dots, B_{k-1}, \{n\}\}$  dla  $\{B_1, \dots, B_{k-1}\} \in Y_1$ .

Niech  $Y_2$  będzie zbiorem wszystkich podziałów zbioru  $[1, n-1]$  na  $k$  części oraz rozważmy funkcję  $f : X_2 \rightarrow Y_2$  daną wzorem  $f(\{A_1, \dots, A_k\}) := \{A_1, \dots, A_k \setminus \{n\}\}$  dla  $\{A_1, \dots, A_k\} \in X_2$ . Wtedy funkcja  $f$  jest poprawnie określona. Ponadto,

$$f^{-1}(\{B_1, \dots, B_k\}) = \{\{B_1 \cup \{n\}, B_2, \dots, B_k\}, \dots, \{B_1, \dots, B_{k-1}, B_k \cup \{n\}\}\}$$

dla każdego  $\{B_1, \dots, B_k\} \in Y_2$ . Stąd  $|X_2| = k|Y_2| = k\binom{n-1}{k}$ , co kończy dowód.

OZNACZENIE.

Dla  $k \in \mathbb{N}$  niech  $\mathcal{S}_k$  będzie funkcją tworzącą ciąg  $(\binom{n}{k})_{n \in \mathbb{N}}$ .

WNIOSEK 5.2.

Jeśli  $k \in \mathbb{N}$ , to

$$\mathcal{S}_k = \frac{T^k}{(1-T) \cdots (1-kT)}.$$

DOWÓD.

Dla  $k = 0$  teza jest oczywista, założymy zatem, że  $k > 0$ . Wtedy

$$\begin{aligned} \mathcal{S}_k &= \sum_{n \in \mathbb{N}} \binom{n}{k} T^n = \sum_{n \in \mathbb{N}_+} \left( \binom{n-1}{k-1} + k \binom{n-1}{k} \right) T^n \\ &= T \sum_{n \in \mathbb{N}} \binom{n}{k-1} T^n + kT \sum_{n \in \mathbb{N}} \binom{n}{k} T^n = T\mathcal{S}_{k-1} + kT\mathcal{S}_k, \end{aligned}$$

skąd  $\mathcal{S}_k = \frac{T}{1-kT} \mathcal{S}_{k-1}$ , więc teza wynika przez prostą indukcję.

STWIERDZENIE 5.3.

Jeśli  $A$  i  $B$  są zbiorami, to liczba surjekcji  $\varphi : A \rightarrow B$  jest równa  $k! \binom{n}{k}$ , gdzie  $n := |A|$  i  $k := |B|$ .

DOWÓD.

Bez straty ogólności możemy założyć, że  $A = [1, n]$  oraz  $B = [1, k]$ . Niech  $X$  będzie zbiorem wszystkich surjekcji  $\varphi : A \rightarrow B$ , zaś niech  $Y$  będzie zbiorem wszystkich podziałów zbioru  $A$ . Wtedy  $|Y| = \binom{n}{k}$ . Rozważmy funkcję  $f : X \rightarrow Y$  daną wzorem  $f(\varphi) := \{\varphi^{-1}(1), \dots, \varphi^{-1}(k)\}$  dla  $\varphi \in X$ . Wtedy funkcja  $f$  jest poprawnie określona. Ponadto dla  $\{A_1, \dots, A_k\} \in Y$  mamy  $f^{-1}(\{A_1, \dots, A_k\}) = \{\varphi_\sigma \mid \sigma \in P_k\}$ , gdzie  $\varphi_\sigma(a) := \sigma(i)$  dla  $a \in A_i$  i  $\sigma \in P_k$ . Stąd  $|X| = |P_k||Y| = k! \binom{n}{k}$ , co kończy dowód.

WNIOSEK 5.4.

Jeśli  $n, k \in \mathbb{N}$ , to

$$k^n = \sum_{i \in [0, k]} i! \binom{k}{i} \left\{ \begin{matrix} n \\ i \end{matrix} \right\} = \sum_{i \in [0, k]} k(k-1) \cdots (k-i+1) \left\{ \begin{matrix} n \\ i \end{matrix} \right\}.$$

DOWÓD.

Niech  $X$  będzie zbiorem wszystkich funkcji  $\varphi : [1, n] \rightarrow [1, k]$ . Wiemy, że  $|X| = k^n$ . Z drugiej strony  $X = \bigcup_{i \in [0, k]} X_i$ , gdzie  $X_i := \{\varphi \in X \mid |\varphi([1, n])| = i\}$  dla  $i \in [0, k]$ . Wtedy  $|X_i| = \binom{k}{i} i! \left\{ \begin{matrix} n \\ i \end{matrix} \right\}$  dla wszystkich  $i \in [0, k]$  oraz  $X_i \cap X_j = \emptyset$  dla wszystkich  $i \neq j$ , skąd wynika teza.

WNIOSEK 5.5.

Jeśli  $n \in \mathbb{N}$  i  $x \in \mathbb{C}$ , to

$$x^n = \sum_{i \in [0, n]} i! \binom{x}{i} \left\{ \begin{matrix} n \\ i \end{matrix} \right\} = \sum_{i \in [0, n]} x(x-1) \cdots (x-i+1) \left\{ \begin{matrix} n \\ i \end{matrix} \right\}.$$

DOWÓD.

Wystarczy zauważyć, że  $\sum_{i \in [0, k]} i! \binom{k}{i} \left\{ \begin{matrix} n \\ i \end{matrix} \right\} = \sum_{i \in [0, n]} i! \binom{k}{i} \left\{ \begin{matrix} n \\ i \end{matrix} \right\}$  dla dowolnego  $k \in \mathbb{N}$  (gdyż  $\binom{k}{i} = 0$  dla  $i > k$  oraz  $\left\{ \begin{matrix} n \\ i \end{matrix} \right\} = 0$  dla  $i > n$ ) i skorzystać z poprzedniego wniosku.

LICZBY BELLA

DEFINICJA.

Jeśli  $n \in \mathbb{N}$ , to  $n$ -TĄ LICZBĄ BELLA nazywamy ilość rozkładów zbioru  $[1, n]$ , tzn.  $B_n := \sum_{k \in \mathbb{N}} \left\{ \begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \right\}$ .

STWIERDZENIE 5.6.

Jeśli  $n \in \mathbb{N}$ , to  $B_n = \frac{1}{e} \sum_{k \in \mathbb{N}} \frac{k^n}{k!}$ .

DOWÓD.

Korzystając z Wniosku 5.4 otrzymujemy, że

$$\begin{aligned} \sum_{k \in \mathbb{N}} \frac{k^n}{k!} &= \sum_{k \in \mathbb{N}} \sum_{i \in [0, k]} \frac{i!}{k!} \binom{k}{i} \left\{ \begin{matrix} n \\ i \end{matrix} \right\} = \sum_{i \in \mathbb{N}} \sum_{\substack{k \in \mathbb{N} \\ k \geq i}} \frac{1}{(k-i)!} \left\{ \begin{matrix} n \\ i \end{matrix} \right\} \\ &= \sum_{i \in \mathbb{N}} \sum_{k \in \mathbb{N}} \frac{1}{k!} \left\{ \begin{matrix} n \\ i \end{matrix} \right\} = e B_n, \end{aligned}$$

co kończy dowód.

STWIERDZENIE 5.7.

Jeśli  $n \in \mathbb{N}$ , to

$$B_{n+1} = \sum_{k \in [0, n]} \binom{n}{k} B_{n-k}.$$

DOWÓD.

Niech  $X$  będzie zbiorem wszystkich rozkładów zbioru  $[1, n+1]$ . Możemy założyć, że jeśli  $\{A_1, \dots, A_l\} \in X$ , to  $n+1 \in A_l$ . Wtedy  $X = \bigcup_{k \in [0, n]} X_k$ , gdzie  $X_k := \{\{A_1, \dots, A_l\} \mid |A_l| = k+1\}$  dla  $k \in [0, n]$ . Oczywiście  $X_i \cap X_j = \emptyset$  dla wszystkich  $i \neq j$ . Ponadto  $X_k = \binom{n}{k} B_{n-k}$  dla wszystkich  $k \in [0, n]$ , co kończy dowód.

STWIERDZENIE 5.8.

Jeśli liczby  $b_{n,m}$ ,  $m \in \mathbb{N}$ ,  $n \in [0, m]$ , są zdefiniowane następująco:

$$\begin{aligned} b_{0,0} &:= 1, & b_{0,m} &:= b_{m-1,m-1}, \quad m \in \mathbb{N}_+, \\ b_{n,m} &:= b_{n-1,m-1} + b_{n-1,m}, \quad m \in \mathbb{N}_+, \quad n \in [1, m], \end{aligned}$$

to  $b_{n,n} = B_{n+1}$  dla wszystkich  $n \in \mathbb{N}$ .

DOWÓD.

Udowodnimy indukcyjnie, że  $b_{n,m} = \sum_{k \in [0, n]} \binom{n}{k} B_{m-k}$  dla wszystkich  $m \in \mathbb{N}$  oraz  $n \in [0, m]$ . W szczególności wobec poprzedniego stwierdzenia  $b_{n,n} = \sum_{k \in [0, n]} \binom{n}{k} B_{n-k} = B_{n+1}$  dla wszystkich  $n \in \mathbb{N}$ , co zakończy dowód.

Jeśli  $n = 0 = m$ , to teza jest oczywista. Załóżmy zatem, że  $m > 0$ . Jeśli  $n = 0$ , to na mocy założenia indukcyjnego i powyższych rachunków  $b_{0,m} = b_{m-1,m-1} = B_m = \sum_{k \in [0, m]} \binom{m}{k} B_{m-k}$ , załóżmy zatem, że  $n \in [1, m]$ . Wtedy z założenia indukcyjnego wynika, że

$$\begin{aligned} b_{n,m} &= b_{n-1,m-1} + b_{n-1,m} \\ &= \sum_{k \in [0, n-1]} \binom{n-1}{k} B_{m-1-k} + \sum_{k \in [0, n-1]} \binom{n-1}{k} B_{m-k} \\ &= B_m + \sum_{k \in [1, n-1]} \left( \binom{n-1}{k-1} + \binom{n-1}{k} \right) B_{m-k} + B_{m-n} \\ &= \sum_{k \in [0, n]} \binom{n}{k} B_{m-k}, \end{aligned}$$

co kończy dowód.

DEFINICJA.

Powyższy sposób liczenia liczb Bella nazywamy TRÓJKĄTEM BELLA.

PRZYKŁAD.

Z następującej tablicy

1	1	2	5	15
	2	3	7	20
		5	10	27
			15	37
				52

wynika, że  $B_1 = 1$ ,  $B_2 = 2$ ,  $B_3 = 5$ ,  $B_4 = 15$  i  $B_5 = 52$ .