

---

# Programmeermethoden

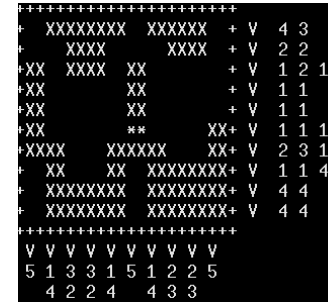
Arrays (vervolg 2)

Walter Kusters en Jonathan Vis

week 9: 6–10 november 2023

[www.liacs.leidenuniv.nl/~kusterswa/pm/](http://www.liacs.leidenuniv.nl/~kusterswa/pm/)

Voor het verslag:



- Nonogram: ... uitleg ...

- citatie/referentie: Tja~\cite{abc} levert “Tja [1]”, met

```
\begin{thebibliography}{XX}
\bibitem{abc} P.~Puk, Kabouters in de Tweede
Kamer, Ons Tijdschrift 42 (2023) 12--34.
\end{thebibliography}
```

- plaatje: \includegraphics[height=4cm]{iets}; let op het type (.png, .jpg, .pdf; gebruik zo nodig convert); bovenaan moet \usepackage{graphicx} staan; en gebruik Shift-PrtScn; zie [mooier.tex](#)

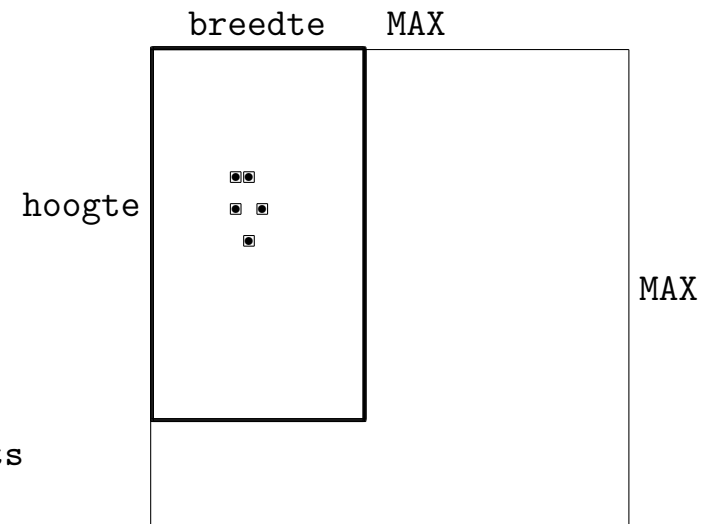
[www.liacs.leidenuniv.nl/~kosterswa/pm/op3pm.php](http://www.liacs.leidenuniv.nl/~kosterswa/pm/op3pm.php)

## Arrays (vervolg 2) **Derde programmeeropgave — 2**

Een klasse nonogram voor **Nonogram** ziet er ± zo uit:

```
class nonogram {
public:
    nonogram ( ); // constructor
    void drukaf ( );
    void vulrandom ( );
    void maakschoon ( );
    void zetpercentage ( );
    // ...
private:
    bool dewereld[MAX][MAX]; // array!!!
    int rijen[MAX][MAX]; // en nog zoiets
    int hoogte, breedte;
    int percentage;
    // ...
}; // nonogram (let op de punt-komma hier)

// default constructor
nonogram::nonogram ( ) {
    hoogte = 10;
    // ...
} // nonogram::nonogram
```



klasse object



nonogram N;

N.drukaf ( );

				1						
				1		1				
			1		2		1			
		1		3		3		1		
	1		4		6		4		1	
1		5		10		10		5		1



1	0						
1	1	0					
1	2	1	0				
1	3	3	1	0			
1	4	6	4	1	0		
1	5	10	10	5	1	0	

$$A[i-1][j-1] + A[i-1][j] = A[i][j]$$

De getallen uit de driehoek van Pascal zijn de zogeheten **binomiaalcoëfficiënten**:  $A[i][j] = \binom{i}{j}$ .

```
void pascaldriehoek ( ) {
    int i, j;
    int Pascal[n][n]; // n een constante
    for ( i = 0; i < n; i++ )
        Pascal[i][0] = 1; // de nulde kolom bevat enen
    Pascal[0][1] = 0;
    for ( i = 1; i < n; i++ ) {
        cout << endl << Pascal[i][0] << " ";
        for ( j = 1; j <= i ; j++ ) {
            Pascal[i][j] = Pascal[i-1][j-1] + Pascal[i-1][j];
            cout << Pascal[i][j] << " ";
        } //for j
        if ( i != n - 1 )
            Pascal[i][i+1] = 0;
    } //for i
} //pascaldriehoek
```

In pascaldriehoek ( ) werd de *hele* driehoek (tijdelijk) opgeslagen in het 2-dimensionale array `Pascal`: dit kan efficiënter.

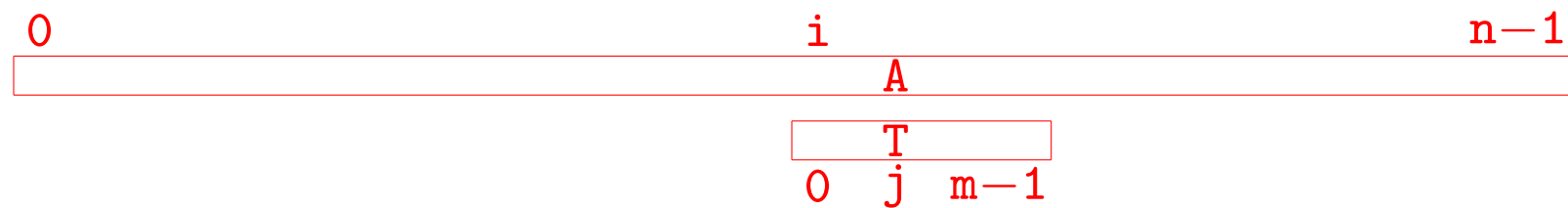
We kunnen volstaan met een 1-dimensionaal array `rij`, dat telkens de  $i$ -de rij uit de driehoek van Pascal bevat. Om de  $(i+1)$ -de rij te vinden gebruiken we immers alleen de  $i$ -de rij, dus alle vorige rijen zijn niet meer nodig.

Merk op dat een volgende rij nu altijd *van rechts naar links* gevuld moet worden, omdat je anders waarden overschrijft die je nog nodig hebt.

```
void pascaldriehoekbeter ( ) {
    int rij[n];    // 1-dimensionaal array !!
    int i, j;
    for ( j = 1; j < n; j++ ) // initialisatie
        rij[j] = 0;
    rij[0] = 1;    // 0-de kolom altijd 1
    for ( i = 1; i < n; i++ ) { // i-de rij
        for ( j = i; j > 0; j-- ) {
            rij[j] = rij[j-1] + rij[j];    // j-de element
            cout << rij[j] << " ";
        } //for j
        cout << rij[0] << endl; // een 1 erachter
    } //for i
} //pascaldriehoekbeter
```

Komt het m-letter woord woord voor in het n-letter verhaal verhaal? Retourneer "begin" van de eerste match, of -1.

```
int komtvoor (char woord[ ], char verhaal[ ], int m, int n) {
    int i = 0, // om door verhaal heen te lopen
        j;    // om door woord heen te lopen
    bool gevonden = false;
    while ( i + m <= n ) {
        gevonden = true; // optimist
        for ( j = 0; j < m; j++ ) // bot
            if ( woord[j] != verhaal[i+j] ) // pech
                gevonden = false;
        if ( gevonden ) // bingo
            return i;
        i++;
    } //while
    return -1;
} //komtvoor
```





Er zijn talloze patroonherkennings-algoritmen die sneller een (korte) string in een (lange) string opsporen.

Voorbeelden zijn het **Boyer-Moore** algoritme en het **Knuth-Morris-Pratt** algoritme, zie het college Datastructuren.

Stel je zoekt BABBM, en ziet de mismatch  $A \leftrightarrow M$ :

```

U V W B A B B A T L K ...
      B A B B M

```

Je kunt dan doorschuiven naar

```

U V W B A B B A T L K ...
          B A B B M

```

en T met B gaan vergelijken.



Donald “T<sub>E</sub>X” Knuth

Gevraagd: rij uit bord die geheel uit **klinkers** bestaat

**2D array**

```
int rijklinkers (const char bord[8][8]) {
    int i = 0, j = 0, rij = -1;
    bool okee;
    for ( i = 0; i < 8; i++ ) {
        okee = true;    // allemaal klinkers in rij i?
        for ( j = 0; j < 8; j++ ) {
            if ( ! ( ( bord[i][j] == 'A' ) || ( bord[i][j] == 'E' )
                    || ( bord[i][j] == 'I' ) || ( bord[i][j] == 'O' )
                    || ( bord[i][j] == 'U' ) ) ) )
                okee = false;    // bord[i][j] is geen klinker
        }//for j
        if ( okee )
            rij = i;
    }//for i
    return rij;    // -1 als zo'n rij niet bestaat
}//rijklinkers
```

Alle 64 array-elementen worden bekeken, 't kan beter ...

Het kan zelfs *efficiënter* en mooier met *één while-loop*:

### 2D array

```
int klinkerrij (const char bord[ ][8]) {
    int i = 0, j = 0, rij = -1;
    bool stoppen = false;
    while ( ! stoppen && ( i < 8 ) )
        if ( ( bord[i][j] == 'A' ) || ( bord[i][j] == 'E' )
            || ( bord[i][j] == 'I' ) || ( bord[i][j] == 'O' )
            || ( bord[i][j] == 'U' ) )
            if ( j == 7 ) { // bingo
                stoppen = true;
                rij = i; // of: return i;
            } //if
        else
            j++;
        else { // volgende rij vooraan
            i++;
            j = 0;
        } //else
    return rij; // -1 als zo'n rij niet bestaat
} //klinkerrij
```



	0	1	2	3	4	5	6	7
0	E	E	O	T				
1	I	X						
2	A	I	O	A	A	A	Z	
3	U	X						
4	R							
5	O	I	O	I	A	A	U	A
6								
7								

Vraag: begint op positie (i,j) in puzzel (met # als zwart vakje) een **nieuw horizontaal woord**?

```
bool bestaatHoriWoord (char puzzel[ ][n], int i, int j) {
    if ( ( puzzel[i][j] != '#' ) &&
        ( ( j == 0 ) || ( puzzel[i][j-1] == '#' ) ) &&
        ( ( j != n-1 ) && ( puzzel[i][j+1] != '#' ) ) )
        return true;
    else
        return false;
} //bestaatHoriWoord
```

// H E T #  
// A # O M  
// # S P A

Er wordt rijkelijk gebruik gemaakt van C++-short-circuiting evaluatie.

Eén statement `return ( ( puzzel[i][j] != ... kan ook.`

Opdracht: vul het array `nummers` (rij voor rij en per rij van links naar rechts): vakjes waar een woord begint (horizontaal of verticaal) krijgen een rangnummer, andere 0:

```
void nummeren (char puzzel[ ][n], int m,
               int nummers[ ][n]) {
    int i, j; int teller = 1;    // rangnummer
    for ( i = 0; i < m; i++ )
        for ( j = 0; j < n; j++ )
            if ( bestaatHoriWoord ( puzzel, i, j ) ||
                bestaatVertiWoord ( puzzel, i, j ) ) {
                nummers[i][j] = teller;
                teller++;          //   H E T #   1 0 2 0
            } //if                //   A # O M   0 0 3 4
            else                  //   # S P A   0 5 0 0
                nummers[i][j] = 0;
} //nummeren
```

Voorbeeld:

```
const int l = 500;      // 500 bladzijden
const int m = 45;      // 45 regels per bladzijde
const int n = 75;      // 75 karakters per regel
char boek[l][m][n];    // of char boek[500][45][75];
// declareert een driedimensionaal array van karakters
// het heeft 500 * 45 * 75 = 1687500 bytes
```

`boek[342][27][55]` betekent: van pagina 342, regel 27 het 55-e karakter; denk er aan dat ze allemaal bij 0 beginnen met indiceren.

(En gebruik nooit 1 als variabele! ( $\text{\LaTeX: } \ell \rightarrow l$ ))

Een **priemgetal** is een geheel getal  $> 1$  dat alleen door 1 en zichzelf deelbaar is:

```
bool priem (int getal) {
    int deler = 2;
    double wortel = sqrt (getal); // uit <cmath>
    bool geendelers = true; // optimist!
    while ( ( deler <= wortel ) && geendelers ) {
        if ( getal % deler == 0 ) // (*)
            geendelers = false; // (*)
        deler++;
    } //while
    return geendelers;
} //priem
```

Bij (\*) mag ook staan: `geendelers = ( getal % deler != 0 );`



Dat kan ook als volgt, waarbij we gebruiken dat return de functie meteen stopt:

```
bool priem2 (int getal) {
    int deler = 2;
    double wortel = sqrt (getal); // uit <cmath>

    while ( deler <= wortel ) {
        if ( getal % deler == 0 )
            return false;
        deler++;
    }//while
    return true;
}//priem2
```

Er zijn veel snellere programma's!

Ontbind een getal in factoren, zoals  $84 = 2^2 \times 3^1 \times 7^1$ :

```
void ontbinden (int getal) {
    int teller = 0; // hoe vaak past deler in getal?
    int deler = 2; // kandidaat deler
    while ( getal != 1 ) {
        if ( getal % deler == 0 ) {
            teller = 0;
            while ( getal % deler == 0 ) {
                getal = getal / deler;
                teller++;
            }//while
            cout << deler << " tot de " << teller << "-de macht ";
        }//if
        deler++;
    }//while
}//ontbinden
```

De **zeef van Eratosthenes** vindt priemgetallen:

```
bool zeef[MAX]; // getal i priem <=> zeef[i] true
int getal, veelvoud;
double wortel = sqrt (MAX);
zeef[0] = false;
zeef[1] = false;
for ( getal = 2; getal < MAX; getal++ )
    zeef[getal] = true; // ... tot het tegendeel bewezen is
for ( getal = 2; getal < wortel; getal++ )
    if ( zeef[getal] ) { // streep veelvouden door
        veelvoud = 2 * getal; // getal + getal als * "te duur" is
        while ( veelvoud < MAX ) {
            zeef[veelvoud] = false;
            veelvoud = veelvoud + getal;
        } //while
    } //if
for ( getal = 2; getal < MAX; getal++ ) {
    if ( zeef[getal] )
        cout << getal << " ";
} //for
```



Hoe werk je in de praktijk met rijtjes char's, oftewel **strings**? Dat kan in C++ op twee manieren:

- Met “ouderwetse” **C-strings**:

```
char woord[7] = "Het.";
```

Nu wordt `woord[4]` gelijk aan `'\0'`, en zit er troep in `woord[5]` en `woord[6]`.

- Beter: met nieuwe strings uit de **string-klasse**, via:

```
#include <string>
```

```
string woord = "De.";
```

Nu heb je `woord.length ( )`, hier 3, array-elementen, zoals `woord[1]`, waar `'e'` in zit. En `woord.c_str ( )` levert de overeenkomende C-string. Maar hoe die ingewikkelde objecten opgeslagen zitten?

Je kunt beide types strings inlezen, maar er zijn gevaren:

- C-strings “groeien niet mee”, strings uit de string-klasse wel.
- Met `cin >> regel;` lees je in de (C-)string `regel` in, maar dit stopt bij “whitespace”! Gebruik liever `getline`.

- Als je doet

```
cin >> n; // een int
getline (cin, regel); // een string
wordt regel de lege string: de vorige Enter!
```

En tot slot: met strings uit de string-klasse werken `==`, en zelfs `<` en `<=` (lexicografische ordening), met C-strings niet ... want daar vergelijk je met `==` adressen.

Hoe kun je parameters doorgeven aan een programma?  
Dat gaat via C-strings, mee te geven aan de functie main:

```
int main (int argc, char* argv[ ]) {  
    if ( argc > 1 ) // telt aantal parameters  
        cout << "===Parameter " << argv[1] << endl;  
    cout << "===Executable heet " << argv[0] << endl;  
} //main
```

Als je dit programma (zeg iets.cc) compileert met  
`g++ -Wall -o doewat iets.cc` levert `./doewat 1234` op:  
===Parameter 1234  
===Executable heet ./doewat

✕ geen tentamenstof

En wat gebeurt er als je een array kopieert met  $A = B$ ;  
Dan wijzen ze naar (“zijn ze”) dezelfde inhoud, maar is het  
oude array A “zoek”. Je kopieert namelijk het beginadres.  
Dus beter is:

```
void kopieer (int A[ ], int B[ ], int n) {  
    int i;  
    for ( i = 0; i < n; i++ )  
        A[i] = B[i];  
} //kopieer
```

En let op: geen & te zien.

Voor int B[ ] zou const mogen staan.



De array-grootte moet eigenlijk een constante zijn, dus:

```
int n;  
cin >> n;  
int A[n]; // verboden! (maar compileert meestal wel)  
int B[10]; // in orde
```

Wat goed is, maar ook wat nadelen heeft, is:

```
int n;  
cin >> n;  
A = new int[n]; // dynamisch array (zie pointers ...)  
...  
delete [ ] A; // ook zelf opruimen!
```

✕ geen tentamenstof



OK, en arrays met rijen van variabele lengte? En dynamische arrays?

```
int** A = new int*[m];  
for ( int i = 0; i < m; i++ ) A[i] = new int[n];
```

... gebruik A[i][j] ...

```
for ( int i = 0; i < m; i++ ) delete [ ] A[i];  
delete [ ] A;
```

✕ geen tentamenstof

## Opgave 3 van het tentamen van 3 januari 2018:

Gegeven is het 2-dimensionale array `int stemmen[m][n]`;, met zekere `const int m ≥ 2` en `const int n ≥ 2`. Er geldt dat `stemmen[i][j] ≥ 0` het aantal stemmen van jurylid `i` op liedje `j` is. Een voorbeeld met `m = 4` en `n = 5`:

```
2 5 0 3 2
1 5 1 4 1
2 1 3 3 3
8 1 0 0 3
```

- a.** Schrijf een Booleaanse C++-functie `eerlijk` (`stemmen`) die controleert of alle juryleden exact evenveel stemmen hebben uitgebracht. Oftewel: hebben alle rijen dezelfde totaal som? In het voorbeeld: `true`.
- b.** Twee juryleden stemmen *ongeveer hetzelfde* als voor ieder liedje geldt dat hun aantal stemmen hooguit één verschilt, en tevens dat bij minstens één liedje er evenveel stemmen zijn. Schrijf een Booleaanse C++-functie `idem` (`stemmen, i1, i2`) die dit controleert voor de juryleden `i1` en `i2`. Neem aan dat  $0 \leq i1 < m$  en  $0 < i2 < m$ . In het voorbeeld `true` bij 0 en 1.
- c.** Begin bij een zeker jurylid `i1`, met  $0 \leq i1 < m$ . Zoek het nieuwe jurylid `i2` dat ongeveer hetzelfde stemt als `i1` (gebruik **b**), waarbij `i2` zo klein mogelijk is. Zoek vanuit `i2` het nieuwe (verschillend van `i1` en `i2`) jurylid `i3` (`i3` zo klein mogelijk) dat ongeveer hetzelfde stemt als `i2`, enzovoorts: `i4` verschilt van `i1`, `i2` en `i3`, en stemt ongeveer hetzelfde als `i3`, ... Je stopt indien je een dergelijk nieuw jurylid niet meer kunt vinden. Schrijf een C++-functie `int vrienden` (`stemmen, i1`) die dit doet, en teruggeeft hoeveel juryleden je zo gevonden hebt, inclusief `i1`. Tip: gebruik een Booleaans hulparray.

## Opgave 3 van het tentamen van 16 maart 2017:

Gegeven is het twee-dimensionale array `int afstand[n][n];`, met zekere `const int n ≥ 2`. Er geldt dat `afstand[i][j] > 0` de afstand is tussen de plaatsen `i` en `j` met `i ≠ j`, waarbij `afstand[i][i] = 0` is, en de afstand tussen `i` en `j` even groot is als die tussen `j` en `i`. Een voorbeeld met `n = 4` staat hiernaast.

0	3	7	9
3	0	4	14
7	4	0	8
9	14	8	0

**a.** Schrijf een C++-functie `bool reis (afstand, km)` die kijkt of er een rondreis van `i` naar `j` naar `k` naar `i` is (voor willekeurige onderling verschillende plaatsen `i`, `j` en `k`) die in totaal precies afstand `km` heeft. In het voorbeeld zou voor 26 het antwoord `true` zijn: van 0 naar 1 naar 3 naar 0 (dat is  $3 + 14 + 9 = 26$ ).

**b.** Schrijf een C++-functie `int verste (afstand, i)` die het nummer van de verst van `i` afgelegen plaats oplevert. In het voorbeeld, met `i = 3`, is dat 1 (wegens afstand 14). Als er meerdere plaatsen voldoen: die met de grootste index. Neem aan dat  $0 \leq i < n$ .

**c.** Schrijf een C++-functie `int hoever (afstand, i)` die bepaalt hoeveel je in totaal reist als je begint in `i`, dan steeds naar de verst gelegen plaats gaat, en stopt zodra je ergens komt waar je al eerder geweest was. In het voorbeeld, met `i = 0`, is het antwoord  $9 + 14 + 14 = 37$  (van 0 naar 3 naar 1 naar 3). Neem aan dat  $0 \leq i < n$ . Hint: gebruik een Booleaans hulpparray.

Uitwerking Opgave 3c van tentamen 16 maart 2017:

```
int hoever (int afstand[ ][n], int i) {
    int afst = 0, j;
    bool geweest[n];
    for ( j = 0; j < n; j++ )
        geweest[j] = false;
    while ( ! geweest[i] ) {
        geweest[i] = true;
        j = verste (afstand,i);
        afst += afstand[i][j];
        i = j;
    }//while
    return afst;
}//hoever
```



- werk aan de derde programmeeropgave — de deadline is op **maandag 13 november 2023**  
bezoek daarom de werkcolleges en vragenuren
- volgende week: **pointers!**
- lees Savitch Hoofdstuk 5
- lees collegedictaat Hoofdstuk 3.8, 4.1 en 4.2
- maak opgaven 37/43 uit opgavendictaat
- [www.liacs.leidenuniv.nl/~kosterswa/pm/](http://www.liacs.leidenuniv.nl/~kosterswa/pm/)