

Enkele antwoorden van opgaven bij werkcollege 1 Algoritmie

```
7. void telvoorEuler ( buur* graaf[n] ) {
    int totaal = 0;
    for ( int i=0; i<n; i++ ) {
        teller = 0;
        buur* hulp = graaf[i];
        while ( hulp != NULL ) { // buurlijst aflopen
            teller ++;
            hulp = hulp->volgende;
        }
        if ( teller%2 == 1 ) // oneven
            totaal ++;
    } // for
    if ( totaal <= 2 )
        cout << "hooguit twee..." << endl;
    else
        cout << "meer dan twee..." << endl;
}
```

```

8. (a) int takken ( buur* graaf[n] ) {
        int count = 0;
        for ( int i=0; i<n; i++ ) {
            buur* hulp = graaf[i];
            while ( hulp != NULL ) { // buurlijst aflopen
                count++;
                hulp = hulp->volgende;
            }
        }
        // alles 'per ongeluk' dubbel geteld -> corrigeren
        return count/2;
    }

```

```

(b) int takken2 ( int graaf[n][n] ) {
        int count = 0;
        for ( int i=0; i<n; i++ ) {
            for ( int j=0; j<n; j++ ) {
                if ( graaf[i][j] > 0 ) {
                    count++;
                }
            }
        }
        // alles 'per ongeluk' dubbel geteld -> corrigeren
        return count/2;
    }

```

Variant: alleen deel rechtsboven de diagonaal van de adjacency matrix aflopen, of juist alleen het deel linksonder de diagonaal. Dan hoef je na afloop niet door 2 te delen.

(c) De adjacency list representatie is het meest efficiënt, omdat je daarbij alleen maar kijkt naar de bestaande takken. Bij de adjacency matrix representatie loop je ook niet-bestaande takken af.

9. (a) Omkeren van een pijl (i, j) met adjacency matrix `int graaf[n][n]` .
Er loopt tevoren een tak (i, j) , maar geen tak (j, i) , dus `graaf[i][j] = 1` en `graaf[j][i] = 0`. Dit draaien we om.

```
void draaiom ( int graaf[n][n], int i, int j ) {
    graaf[i][j] = 0;
    graaf[j][i] = 1;
}
```

- (b) Omkeren van een pijl (i, j) met adjacency list `buur* graaf[n]` .
De lijsten zijn niet per se gesorteerd. Er loopt tevoren een tak (i, j) , maar geen tak (j, i) , dus j komt buur in lijst `graaf[i]` en i komt niet voor in lijst `graaf[j]` .

Idee voor algoritme:

- j in buurlijst van i opzoeken
- j uit buurlijst van i verwijderen
- i vooraan in buurlijst van j plaatsen.

```
void draaiom2 ( buur* graaf[n], int i, int j ) {
    buur* hulp = graaf[i];
    buur* vorige = NULL;
    while ( hulp->knoopnummer != j ) { // knoop j zoeken
        vorige = hulp;
        hulp = hulp->volgende;
    }
    // haal buur j uit lijst
    if ( vorige == NULL ) { // j is eerste buur van i
        graaf[i] = hulp->volgende;
    }
    else { // j is niet eerste buur van i
        vorige->volgende = hulp->volgende;
    }
    delete hulp; // gooi buur j weg

    // voeg nu i vooraan in de buurlijst van j toe
    hulp = new buur;
    hulp->knoopnummer = i;
    hulp->volgende = graaf[j];
    graaf[j] = hulp;
}
```