

## Huiswerk week 6

### Opgave 19.

- (i) Zij  $G = (V, E)$  een simpele graaf met  $|V| = n$  knopen en  $|E| > \binom{n-1}{2}$  kanten.

Bewijs dat  $G$  samenhangend is.

- (ii) Zij  $G = (V, E)$  een simpele graaf en zij

$$E^c := \{\{x, y\} \mid x, y \in V, x \neq y, \{x, y\} \notin E\}$$

de verzameling van paren van knopen die in  $G$  niet verbonden zijn. Dan heet  $G^c := (V, E^c)$  de *complementaire graaf* van  $G$ .

Laat zien dat minstens een van  $G$  en  $G^c$  samenhangend is.

### Opgave 20.

Een *brug* in een samenhangende graaf is een kant zo dat de graaf in twee samenhangscomponenten opsplijt als deze kant verwijderd wordt.

Het *algoritme van Fleury* construeert in een Eulerse multigraaf een Euler cykel stuksgewijs. Het algoritme werkt als volgt:

- Begin met een willekeurige knoop  $v_0$ ;
- itereer de volgende stappen:
  - stel dat een beginstuk  $(v_0, e_1, v_1, \dots, e_k, v_k)$  van een cykel al geconstrueerd is;
  - kies een nog niet gebruikte kant  $e_{k+1}$  die  $v_k$  bevat, waarbij een brug in de deelgraaf van nog niet gebruikte kanten alleen maar gekozen mag worden als er geen andere mogelijkheid vanuit  $v_k$  meer bestaat;
  - verwijder de kant  $e_{k+1}$  uit de lijst van nog niet gebruikte kanten.

Bewijs dat het algoritme altijd een Euler cykel oplevert.

### Opgave 21.

Zij  $q \geq 2$  en  $Q := \{0, 1, \dots, q-1\}$ . Zij  $G = (V, E)$  de simpele graaf met  $Q^n := \{(a_1, a_2, \dots, a_n) \mid a_i \in Q\}$  als knopen waarbij twee knopen  $A = (a_1, a_2, \dots, a_n)$  en  $B = (b_1, b_2, \dots, b_n)$  door een kant verbonden zijn dan en slechts dan als ze slechts in een enkele component verschillen, d.w.z. als  $a_i \neq b_i$  voor precies één index  $i$ .

- (i) Laat zien dat  $G$  Hamiltons is.

- (ii) Geef voor de gevallen  $q = 2, n = 4$  en  $q = 3, n = 3$  een Hamilton cykel aan.

**Opgave 22.**

Een *isomorfisme* tussen twee simpele grafen  $G_1, G_2$  met knopen  $V = \{1, \dots, n\}$  is een permutatie  $\sigma \in S_n$  zo dat  $\{i, j\}$  een kant van  $G_1$  is dan en slechts dan als  $\{\sigma(i), \sigma(j)\}$  een kant van  $G_2$  is.

Een isomorfisme van een simpele graaf  $G$  met zich zelf heet een *automorfisme* van  $G$ . De automorfismen van  $G$  vormen een ondergroep  $Aut(G) \leq S_n$ , de *automorfismengroep* van  $G$ .

- (i) Laten  $T_1, T_2, \dots, T_r$  representanten voor de isomorfieklassen van bomen met  $n$  knopen zijn. Bewijs dat

$$\sum_{i=1}^r \frac{n!}{|Aut(T_i)|} = n^{n-2}.$$

- (ii) Geef een afchatting naar beneden voor het aantal isomorfieklassen van bomen op  $n$  punten.

Bepaal de concrete waarde van je afchatting voor  $n = 10, n = 20, n = 50$  en  $n = 100$ .

(Hint: Gebruik deel (i) en de formule van Stirling voor  $n!$ . De verkregen afchatting is redelijk realistisch, omdat de meeste bomen een zeer kleine automorfismengroep hebben. De daadwerkelijke aantallen zijn:  $n = 10$ : 106,  $n = 20$ : 823065,  $n = 50$ :  $10545233702911509534 = 1.05 \cdot 10^{19}$ ,  $n = 100$ :  $630134658347465720563607281977639527019590 = 6.30 \cdot 10^{41}$ .)

- (iii) Bepaal voor  $n = 5, 6$  en  $7$  representanten voor de isomorfieklassen van bomen met  $n$  knopen. Bepaal voor iedere representant ook zijn automorfismengroep.

Gebruik deel (i) om te laten zien dat de lijst volledig is.

Webpagina: [http://www.math.ru.nl/~souvi/dw1\\_10/dw1.html](http://www.math.ru.nl/~souvi/dw1_10/dw1.html)