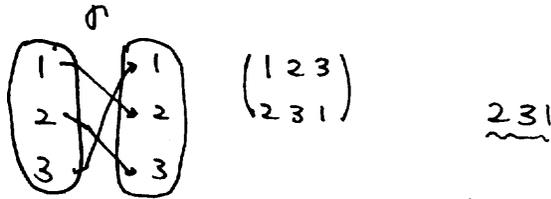


순열

$\sigma: S \rightarrow S$ 전단사함수.



- n 개의 물건을 일렬로 배열하는 방법수 : $n!$
- n 개중 k 개를 뽑아서 일렬로 배열하는 방법수

$$P(n, k) = \underbrace{(n)(n-1)(n-2)\dots(n-k+1)}_{k\text{개}} = \frac{n!}{(n-k)!}$$

- n 개중 k 개를 뽑는 방법수

$$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$$

$$\# ① \binom{n}{k} = \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1}$$

$$\# ② \binom{n}{k} = \binom{n-1}{k} + \binom{n-1}{k-1} \quad : \text{Pascal의 공식}$$

(해설) $A = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ 에서

원소개수가 k 개인 부분집합 : $\binom{n}{k}$

예제. $\binom{n}{m} \binom{m}{k} = \binom{n}{k} \binom{n-k}{m-k}$ 임을 보여라.

(풀이) n 명에서 m 명의 위원을 뽑고 그중에서 다시 k 명의 대표위원을 뽑는 방법수 $\binom{n}{m} \binom{m}{k}$

한번 먼저 대표 k 명을 뽑고, 나머지 $n-k$ 명에서 $m-k$ 명을 뽑는 방법수 $\binom{n}{k} \binom{n-k}{m-k}$

$$\therefore \binom{n}{m} \binom{m}{k} = \binom{n}{k} \binom{n-k}{m-k}$$

예제. $\sum_{k=0}^r \binom{m}{k} \binom{n}{r-k} = \binom{m+n}{r}$ 임을 보라.

증명. $|A|=m, |B|=n, A \cap B = \emptyset$
 $A \cup B$ 에서 r 개 뽑는 방법 $\binom{m+n}{r}$

한편 A 에서 k 개 뽑고 B 에서 $r-k$ 개 뽑아서 합하는 방법수

$$\sum_{k=0}^r \binom{m}{k} \binom{n}{r-k}$$

$$\therefore \sum_{k=0}^r \binom{m}{k} \binom{n}{r-k} = \binom{m+n}{r}$$

예제. 공간에 N 개의 점이 있다. 어느 4개도 같은 평면에 있지 않다. 한 평면 π 가 네점으로 이루어진 사면체와 만나서 생기는 사변형의 개수는 $\frac{1}{64} N^2 (N-2)^2$ 이하임을 보이시오.

증명. 사면체 Δ 가 평면 π 와 사변형으로 만나기 위한 필요충분조건은 π 의 양쪽에 꼭지점이 2개씩 있어야 한다.

지금 N 개의 점 중 k 개가 π 의 한쪽에, $N-k$ 개가 다른 쪽에 있다면 가능한 사변형의 개수는 많아야

$$\binom{k}{2} \binom{N-k}{2} \text{ 이다.}$$

$$\binom{k}{2} \binom{N-k}{2} = \frac{k(k-1)}{2} \frac{(N-k)(N-k-1)}{2}$$

$$= \frac{1}{4} (N-k)k \cdot (N-k-1)(k-1)$$

$$\leq \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{2} \{N-k+k\}^2 \left(\frac{N-k-1+k-1}{2}\right)^2 \quad \text{G.M} \leq \text{A.M}$$

$$= \frac{1}{64} N^2 (N-2)^2$$

예제 $\sum_{r=0}^n P(n,r) = [n!e]$

여기서 $e = 1 + \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} + \frac{1}{3!} + \dots$

임을 보여라

[] : Gauss 기호.

증명 $n!e = \sum_{r=0}^{\infty} \frac{n!}{r!} = \sum_{r=0}^n \frac{n!}{r!} + \sum_{r=n+1}^{\infty} \frac{n!}{r!}$

$$= \sum_{r=0}^n P(n, n-r) + \sum_{r=n+1}^{\infty} \frac{n!}{r!}$$

$$= \sum_{r=0}^n P(n, r) + \sum_{r=n+1}^{\infty} \frac{n!}{r!} = \sum_{r=0}^n P(n, r) + R$$

$$R = \sum_{r=n+1}^{\infty} \frac{n!}{r!} = \frac{1}{n+1} + \frac{1}{(n+1)(n+2)} + \frac{1}{(n+1)(n+2)(n+3)} + \dots$$

$$< \frac{1}{n+1} + \frac{1}{(n+1)^3} + \frac{1}{(n+1)^5} + \dots$$

$$= \frac{1}{n+1} \frac{1}{1 - \frac{1}{(n+1)^2}} = \frac{1}{n} < 1$$

$\therefore 0 < R < 1$

$\therefore [n!e] = \sum_{r=0}^n P(n, r)$

◦ 같은 것이 있는 경우의 순열 n 개

$x_1, x_1, \dots, x_1, x_2, x_2, \dots, x_2, \dots, x_r, \dots, x_r$

n_1 개 n_2 개 n_r 개

를 일렬로 배열하는 방법수는

$$\frac{n!}{n_1! n_2! \dots n_r!}$$

예제 $\begin{cases} e_1 + e_2 + e_3 + e_4 = 8 \\ e_i \geq 0, i=1,2,3,4 \end{cases}$

의 정수해 (e_1, e_2, e_3, e_4) 의 개수는?

풀이. "|||||***"의 배열이 해에 일대일 대응된다.

예를 들어 *|||**||||는 $(e_1, e_2, e_3, e_4) = (0, 3, 0, 5)$ 에 대응된다.

구하는 정수해의 개수는 $\frac{(8+3)!}{8! 3!}$

* 서로 다른 n 종류의 물건 중에서 중복을 허락하여 r 개를 뽑는 방법수는?

풀이. 물건 종류를 $A_1, A_2, A_3, A_4, \dots, A_n$

A_i 에서 뽑힐 물건의 수를 e_i 라 하자 $i=e \quad i=1, 2, 3, 4, \dots, n$

그러면 $\begin{cases} e_1 + e_2 + e_3 + \dots + e_n = r \\ e_1, e_2, e_3, e_4, \dots, e_n \geq 0 \end{cases}$ \therefore 그 수는 $\frac{(r+n-1)!}{r! (n-1)!}$

이항계수

이항정리

n이 양의 정수일때 임의의 x에 대하여

$$(1+x)^n = \sum_{r=0}^n \binom{n}{r} x^r = \sum_{r=0}^n \binom{n}{n-r} x^r$$

예제. $\sum_{r=0}^n r \binom{n}{r} = n 2^{n-1}$

풀이. x 의 양변을 미분

$$n(1+x)^{n-1} = \sum_{r=1}^n r \binom{n}{r} x^{r-1}$$

$x=1$ 을 대입하면 $\sum_{r=1}^n r \binom{n}{r} = n \cdot 2^{n-1}$

o 확장된 이항계수

실수 α , 정수 k 에 대하여

$$k \geq 0: \binom{\alpha}{k} = \frac{\alpha(\alpha-1)\dots(\alpha-k+1)}{k!}$$

$k=0$ 일때 $\binom{\alpha}{0} = 1$

$k < 0$ 일때 $\binom{\alpha}{k} = 0$

예. $k \geq 0$ $\binom{1/2}{k} = \frac{1/2(1/2-1)(1/2-2)\dots(1/2-k+1)}{k!}$

$$= \frac{(-1)^{k-1}}{2^k} \frac{1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 7 \dots (2k-3)}{k!}$$

$$= \frac{(-1)^{k-1}}{2^k} \frac{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5 \dots (2k-4)(2k-3)(2k-2)}{k! \cdot 2 \cdot 4 \dots (2k-2)}$$

$$= \frac{(-1)^{k-1}}{2^{k-1}} \frac{(2k-2)!}{k! (k-1)!}$$

$$= \frac{(-1)^{k-1}}{k 2^{k-1}} \binom{2k-2}{k-1}$$

정리 (뉴턴의 이항 정리)

$|\frac{x}{y}| < 1$ 일때 임의의 실수 α 에 대해

$$(x+y)^\alpha = \sum_{r=0}^{\infty} \binom{\alpha}{r} x^r y^{\alpha-r}$$

따름. $|x| < 1$ 일때

$$(1+x)^\alpha = \sum_{r=0}^{\infty} \binom{\alpha}{r} x^r$$

○ $\alpha = -n$ (n 은 자연수) 일때

$$\binom{\alpha}{r} = \frac{\alpha(\alpha-1)(\alpha-2)\dots(\alpha-r+1)}{r!}$$

$$\binom{-n}{r} = \frac{-n(-n-1)(-n-2)\dots(-n-r+1)}{r!}$$

$$\binom{-n}{r} = (-1)^r \frac{(n+r-1)(n+r-2)\dots(n+1)n}{r!}$$

$$\therefore \binom{-n}{r} = (-1)^r \binom{n+r-1}{r}$$

따름. n 이 자연수일때

$$(1+x)^{-n} = \sum_{r=0}^{\infty} (-1)^r \binom{n+r-1}{r} x^r$$

따름. $(1-x)^{-n} = \sum_{r=0}^{\infty} \binom{n+r-1}{r} x^r$

생성함수

정의. 수열 $\{a_0, a_1, \dots\}$ 에 대해

$g(x) = \sum_{r=0}^{\infty} a_r x^r$ 를 $\{a_r\}$ 의 생성함수

예) $a_n = 1 \rightarrow$ 생성함수 $1 + x + x^2 + \dots = \frac{1}{1-x}$

또) n 개 중 중복허락해서 r 개를 뽑는 방법수 a_r 의 생성함수?

$a_r = \binom{n+r-1}{r}$ 이므로

$g(x) = \sum_{r=0}^{\infty} \binom{n+r-1}{r} x^r = (1-x)^{-n}$
15

$$\begin{cases} e_1 + e_2 + e_3 + e_4 + e_5 = r \\ 0 \leq e_1, e_2, e_3 \leq 1, \quad 0 \leq e_4, e_5 \leq 2 \end{cases}$$
 의 정수해 개수를 a_r 이라 하면

$$g(x) = (1+x)(1+x)(1+x)(1+x+x^2)(1+x+x^2)$$
 의 전개식에서
 $x^{e_1} x^{e_2} x^{e_3} x^{e_4} x^{e_5}$ 꼴이 a_r 개 있다
 $\therefore a_r$ 은 $g(x)$ 의 전개식에서 x^r 계수와 같다
 $\therefore a_r$ 의 생성함수는 $g(x)$ 이다.

예제 1. 10원, 100원짜리, 500원짜리 동전을 합해 r 개 뽑는 방법수는?
 단 어느것도 4개 이하 택해야 함

풀이. 10원 - e_1 개
 100원 - e_2 개
 500원 - e_3 개

$$a_r \text{ 은 } \begin{cases} e_1 + e_2 + e_3 = r \\ 0 \leq e_1, e_2, e_3 \leq 4 \end{cases}$$
 의 정수해의 개수와 같다.
 \therefore 따라서 대응되는 생성함수는

$$g(x) = (1+x+x^2+x^3+x^4)(1+x+x^2+x^3+x^4)(1+x+x^2+x^3+x^4)$$

$$= (1+x+x^2+x^3+x^4)^3$$
 이고, a_r 은 $g(x)$ 에서 x^r 계수와 같다

예제 2. r 개의 같은 물건을 서로 다른 ^{5개} 상자에 넣는 방법 수 a_r 의 생성함수를 구하라. 단, ①, ② 상자에는 10개 이하 정수개, 나머지 상자에는 3개 이상 5개 이하를 넣는다.

풀이. 박스 ①에 e^k 개 넣는다면

$$\begin{cases} e_1 + e_2 + e_3 + e_4 + e_5 = r \\ e_1, e_2 \in \{0, 2, 4, 6, 8, 10\} \\ e_3, e_4, e_5 \in \{3, 4, 5\} \end{cases}$$
 따라서 그 방법수 a_r 은 이것의 정수해와 같다.
 \therefore 생성함수는

$$g(x) = (1+x^2+x^4+x^6+x^8+x^{10})^2 (x^3+x^4+x^5)^3$$

$$\circ \begin{cases} e_1 + e_2 + \dots + e_n = r \\ e_i \geq 0 \end{cases}$$

의 정수해의 개수를 A_r 이라 하면

A_r 의 생성함수는

$$(1 + x + x^2 + \dots)^n = (1-x)^{-n}$$

그러면 $A_r = \binom{n+r-1}{r}$

생성함수는 $\sum_{r=0}^{\infty} \binom{n+r-1}{r} x^r$

$$\therefore (1-x)^{-n} = \sum_{r=0}^{\infty} \binom{n+r-1}{r} x^r$$

◎ $(x^2 + x^3 + x^4 + \dots)^5$ 에서 x^{16} 의 계수를 찾아라.

풀이. $g(x) = [x^2(1+x+x^2+\dots)]^5$
 $= \left[\frac{x^2}{1-x}\right]^5$
 $= x^{10} (1-x)^{-5}$

여기서 x^{16} 의 계수는 $(1-x)^{-5}$ 에서 x^6 의 계수와 같다.

$$\therefore \binom{5+6-1}{6} = \binom{10}{6} = \frac{10 \times 9 \times 8 \times 7}{24} = 210$$

주의. $f(x) = \sum_{r=0}^{\infty} a_r x^r$, $g(x) = \sum_{r=0}^{\infty} b_r x^r$

이면

$$f(x)g(x) = \sum_{r=0}^{\infty} \left(\sum_{i+j=r} a_i b_j \right) x^r$$

예제 4. 20명중 19명은 1원짜리를 갖고 있고, 1명은 1원짜리와 5원짜리 1개씩 가지고 있다. 15원을 거둘수 있는 방법수를 구하여라. 한 사람은 많아야 동전 1개씩만 낼수 있다.

풀이. $\begin{cases} e_1 + e_2 + \dots + e_{19} + e_{20} = r \\ e_1, e_2, \dots, e_{19} \in \{0, 1\} \\ e_{20} \in \{0, 1, 5\} \end{cases}$

$$(1+x)^{19} = \sum_{r=0}^{\infty} b_r x^r$$

$$(1+x+x^5) = \sum_{r=0}^{\infty} c_r x^r \text{ 라 하면}$$

$$a_{15} = b_{15}c_0 + b_{14}c_1 + b_{10}c_5$$

의 정수해의 개수를 a_r 이라 하면 A_r 생성함수

$$g(x) = (1+x)^{19} (1+x+x^5)$$

$$\therefore a_{15} = \binom{19}{15} \cdot 1 + \binom{19}{14} \cdot 1 + \binom{19}{10} \cdot 1$$

??

예제 5. 25개 동일한 공을 7개 상자에 넣는데 첫번째 상자에는 10개 이하 넣는 방법 수를 구하여라.

(풀이) r 개를 이와 같이 넣는 방법수 a_r 은

$$\begin{cases} e_1 + e_2 + \dots + e_7 = r \\ 0 \leq e_1 \leq 10 \\ e_2, e_3, \dots, e_7 \geq 0 \end{cases}$$

의 정수해와 같다

a_r 의 생성함수

$$g(x) = (1+x+x^2+\dots+x^{10})(1+x+x^2+\dots)^6$$

$$= \frac{1-x^{11}}{1-x} \left(\frac{1}{1-x}\right)^6$$

$$= (1-x)^{-7} (1-x^{11})$$

$$(1-x)^{-7} = \sum b_r x^r, \quad (1-x^{11}) = \sum C_r x^r \text{ 라 두면}$$

$$b_r = \binom{7+r-1}{r} = \binom{6+r}{r}$$

$$a_{25} = b_{25} C_0 + b_{24} C_1 + b_{23} C_2 + \dots + b_{14} C_{11} + \dots + C_{25}$$

$$= b_{25} C_0 + b_{14} C_{11}$$

$$= \binom{6+25}{25} - \binom{6+14}{14}$$

$$= \binom{31}{6} - \binom{20}{6}$$

• 분할문제 (partition)

자연수 r 을 자연수의 합으로 나타내는 방법수 a_r 을 생각하라. (순서무관)

예) $r=3$ $\left\{ \begin{array}{l} 1+1+1 \\ 1+2 \\ 3 \end{array} \right.$

$$\therefore a_3 = 3$$

$r=5$ $\left\{ \begin{array}{l} 1+1+1+1+1 \\ 1+1+1+2 \\ 1+1+3 \\ 1+2+2 \\ 1+4 \\ 2+3 \\ 5 \end{array} \right.$

$$a_5 = 7$$

a_r 은 r 개의 동일한 물건을 몇개의 무더기로 가르는 방법수와 같다

분할 내의 k 의 개수를 e_k 라 하면

$$\begin{cases} 1 \cdot e_1 + 2e_2 + 3e_3 + \dots + ke_k + \dots = r \\ e_i \geq 0 \end{cases}$$

분할의 개수 a_r 은 이것의 정수해 개수와 같다.

$$g(x) = (1+x+x^2+\dots)(1+x^2+x^4+\dots)(1+x^3+x^6+\dots)\dots(1+x^k+x^{2k}+\dots)\dots$$

$$\text{각 항식적인 곱은 } x^{e_1} x^{2e_2} x^{3e_3} \dots x^{ke_k} \dots$$

$\therefore g(x)$ 에서 x^r 의 계수는 $\#$ 의 정수해의 개수와 같다 \therefore
곧 $g(x)$ 는 a_r 의 생성함수이다.

a_r 의 생성함수는

$$g(x) = \frac{1}{(1-x)(1-x^2)\cdots(1-x^k)\cdots}$$

예제 6. 2원자리, 3원자리, 5원자리 유도를 r 원어치 사는 방법수 a_r 의 생성함수를 구하라.

이 문제를 다음처럼

보도 줄다

" r 을 2, 3, 5의 합으로 나타내는 방법수 a_r 의 생성함수를 구하라"

(풀이) a_r 은

$$\begin{cases} 2e_2 + 3e_3 + 5e_5 = r \\ e_i \geq 0 \quad i=2, 3, 5 \end{cases}$$

의 정수해와 같다.

따라서 a_r 의 생성함수는

$$\begin{aligned} & (1+x^2+x^4+\cdots)(1+x^3+x^6+\cdots)(1+x^5+x^{10}+\cdots) \\ &= \frac{1}{(1-x^2)(1-x^3)(1-x^5)} \end{aligned}$$

• 지수생성함수

$$g(x) = \sum_{r=0}^{\infty} \frac{a_r x^r}{r!} \text{ 을 수열 } \{a_r\} \text{의 지수생성함수 (exponential general function)}$$

$$* e^x = 1 + \frac{x}{1!} + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \cdots = \sum_{r=0}^{\infty} \frac{x^r}{r!}$$

$$\text{예) } a_r=1 \text{의 지수생성함수 } \sum_{r=0}^{\infty} \frac{x^r}{r!} = e^x$$

$a_r=r$ 의 지수생성함수

$$\sum_{r=0}^{\infty} \frac{r x^r}{r!} = \sum_{r=1}^{\infty} \frac{x^r}{(r-1)!} = x \cdot \sum_{r=0}^{\infty} \frac{x^r}{r!} = x e^x$$

⊙ a, b, c를 써서 만들 수 있는 길이 4인 단어의 수? 단 a는 두번 이상 사용할 것.

가능한 철자의 '집합' (multiset)

$$\{a, a, a, a\} \quad \{a, a, a, b\} \quad \{a, a, a, c\} \quad \{a, a, b, b\} \quad \{a, a, b, c\} \quad \{a, a, c, c\}$$

이들 각각으로부터 만들어지는 단어의 수는 차례로

$$\frac{4!}{4!0!0!} \quad \frac{4!}{3!1!0!} \quad \frac{4!}{3!0!1!} \quad \frac{4!}{2!2!0!} \quad \frac{4!}{2!1!1!} \quad \frac{4!}{2!0!2!}$$

구하는 수는 이들의 합이다

79

$$\# \begin{cases} e_1 + e_2 + e_3 = 4 \\ e_1 \geq 2 \\ e_2, e_3 \geq 0 \end{cases} \text{에서}$$

이때 6개 수의 합은 $\sum_{\#} \frac{4!}{e_1!e_2!e_3!}$

만약 같은 조건으로 길이 r개인 단어를 뽑았다면

$$\begin{cases} e_1 + e_2 + e_3 = r \\ e_1 \geq 2 \\ e_2, e_3 \geq 0 \end{cases}$$

에 대해 $\frac{r!}{e_1!e_2!e_3!}$ 들 모두 합하는 것이 만들수 있는 단어수이다. A_r

한편

$$g(x) = \left(\frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \frac{x^4}{4!} + \dots \right) \left(1 + x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \dots \right)^2$$

에서 x^r 항은

$$\sum_{\substack{e_1, e_2, e_3 \\ (2 \leq e_1 \leq r)}} \frac{1}{e_1!e_2!e_3!} x^r = \left(\sum \frac{r!}{e_1!e_2!e_3!} \right) \frac{x^r}{r!}$$

따라서 A_r 의 생성함수는 $g(x)$ 이다.

예제 7. 20명의 사람을 3개의 방에 배치하되, 각 방에 적어도 한명이상 배치하는 방법의 수를 구하라.

사람 2 3 ... 20
방 a b a c ... a
(1 → a)
(2 → b)
(...)
(20 → a)

(풀이) 방을 a, b, c로 이름 붙이면 a, b, c를 사용해서 20자 길이의 단어를 만드는 방법수와 같다. (단 적어도 1회 이상 사용)

길이 r인 단어의 개수를 A_r 이라 하면 A_r 은

$$\# \begin{cases} e_1 + e_2 + e_3 = r \\ e_i \geq 1 \end{cases} \text{에 대해서}$$

$$\sum_{\#} \frac{r!}{e_1!e_2!e_3!} \quad \text{이다.}$$

따라서 A_r 의 지수생성함수는

$$g(x) = \left(x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \dots \right)^3 = (e^x - 1)^3$$

∴ 따라서 r ≥ 1에서

$$A_r = 3^r - 3 \cdot 2^r + 3$$

$$A_{20} = 3^{20} - 3 \cdot 2^{20} + 3$$

$$\begin{aligned} &= e^{3x} - 3e^{2x} + 3e^x - 1 \\ &= \sum_{r=0}^{\infty} \frac{3^r}{r!} x^r - 3 \sum_{r=0}^{\infty} \frac{2^r}{r!} x^r + 3 \sum_{r=0}^{\infty} \frac{1}{r!} x^r - 1 \\ &= \sum_{r=0}^{\infty} \frac{(3^r - 3 \cdot 2^r + 3)}{r!} x^r - 1 \end{aligned}$$

예제) 8. 일렬로 배열된 r장의 카드에 적, 황, 청의 3가지 색으로 칠하려 한다. 적색카드가 적수개 되도록 채색하는 방법수를 구하라.

(풀이) 문제 \Leftrightarrow a, b, c로 구성된 단어중 a가 짝수인 것의 개수 a_r (r: 길이)
구하는 것은 a_r 이다.
 a_r 의 지수 생성함수는

$$e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \dots$$

$$e^{-x} = 1 - x + \frac{x^2}{2!} - \frac{x^3}{3!} + \dots$$

$$\therefore \frac{e^x + e^{-x}}{2} = 1 + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} + \dots$$

$$g(x) = \left(1 + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} + \dots\right) \left(1 + \frac{x}{2!} + \frac{x^2}{2!} + \dots\right)^2$$

$$= \frac{1}{2}(e^x + e^{-x}) e^{2x}$$

$$= \frac{1}{2} e^{3x} + \frac{1}{2} e^x$$

$$= \frac{1}{2} \sum_{r=0}^{\infty} \frac{3^r}{r!} x^r + \frac{1}{2} \sum_{r=0}^{\infty} \frac{1}{r!} x^r$$

$$= \sum_{r=0}^{\infty} \left(\frac{3^r + 1}{2}\right) \frac{x^r}{r!}$$

$$\therefore \frac{x^r}{r!} \text{의 계수} = a_r = \frac{3^r + 1}{2}$$

(비고) a_r 의 생성함수 $r a_r$ 의 생성함수는 구할 수 있다.
: 미분후 x를 곱한다

$$g(x) = \sum_{r=0}^{\infty} a_r x^r$$

$$x \frac{dg(x)}{dx} = \sum_{r=0}^{\infty} r a_r x^r \quad \therefore \underline{r a_r} \text{의 생성함수.}$$

문제) $a_r = 2r^2$ 의 생성함수를 구하라.

(풀이) $b_r = 1$ 의 생성함수: $\frac{1}{1-x} = 1 + x + x^2 + \dots$
 $r b_r = r$ 의 생성함수 $x \left(\frac{1}{1-x}\right)' = \frac{x}{(1-x)^2} = 1 \cdot x + 2 \cdot x^2 + 3 \cdot x^3 + \dots$
 $r^2 b_r = r(r b_r)$ 의 생성함수 (r^2 의 생성함수)
 $x \left(\frac{x}{(1-x)^2}\right)' = x \frac{(1+x)}{(1-x)^3}$
 $\therefore 2r^2$ 의 생성함수 $2 \frac{x(1+x)}{(1-x)^3}$

◎ 생성함수를 이용한 주열의 합

$C_r = a_0 + a_1 + \dots + a_r$ 이라 하자.
 $g(x) = \sum_{r=0}^{\infty} a_r x^r$ 일때 C_r 의 생성함수는 $\frac{g(x)}{1-x}$

(\therefore) $g(x) \cdot (1 + x + x^2 + x^3 + \dots)$
 $= (a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots)(1 + x + x^2 + \dots) = \sum b_r x^r$
 의 x^r 의 계수는

$$a_r \cdot 1 + a_{r-1} \cdot 1 + a_{r-2} \cdot 1 + \dots + a_0 \cdot 1 = C_r$$

$$\begin{matrix} \parallel & \parallel & \parallel & \text{or} & \parallel \\ b_0 & b_1 & b_2 & & b_r \end{matrix}$$

예제 10. $A = 3 \cdot 2 \cdot 1 + 4 \cdot 3 \cdot 2 + \dots + (r+1)r(r-1)$

알 때이지처럼
 $a_r = 1$ 부터 $a_r = r$
 $a_r = r^2, a_r = r^3$ 식으로
 미분하면서 구한다.

(정의) $a_r = (r+1)r(r-1) = r^3 - r$
 의 생성함수는 $g(x) = \frac{6x^2}{(1-x)^4}$

앞정리에 의해 A 는 $6x^2(1-x)^{-5}$ 에서 x^r 의 계수와 같다
 A 는 $6 \times [(1-x)^{-5}$ 에서 x^{r-2} 의 계수]

$\therefore A = 6 \times \binom{5 + (r-2) - 1}{r-2} = 6 \binom{r+2}{4}$

III 점화식

(정의) 상수 a_1, a_2, \dots, a_k ($a_k \neq 0$) 에게,

$H(n) = a_1 H(n-1) + a_2 H(n-2) + \dots + a_k H(n-k) \dots \dots \textcircled{1}$
 $n = k, k+1, \dots$
 \rightarrow k차 선형동차 점화식

$H(n) = h(n)$ 이 $\textcircled{1}$ 을 만족하고, $h(0), h(1), \dots, h(k-1)$ 이
 정해지면 수열 $\{h(n)\}_{n=0}^{\infty}$ 가 유일하게 결정.

점화식 $\textcircled{1}$ 에 대응하는

$x^k - a_1 x^{k-1} - \dots - a_k = 0$

을 "특성방정식" 이라고 하고, 그 근을 특성근 이라 한다
 $a_k \neq 0$ 이므로 특성근 $\neq 0$

정리: 수 $q (\neq 0)$ 에 대하여

$H(n) = q^n$ 이 $\textcircled{1}$ 을 만족 $\iff q$ 가 특성근

(증명) $H(n) = q^n$ 이 $\textcircled{1}$ 을 만족

$\iff q^n - a_1 q^{n-1} - a_2 q^{n-2} - \dots - a_k q^{n-k} = 0$

$\iff q^{n-k} (q^k - a_1 q^{k-1} - \dots - a_k) = 0$

$\iff q^k - a_1 q^{k-1} - \dots - a_k = 0$

$\iff q$ 가 특성근

(QED)

① $f(n), g(n)$ 이 $\textcircled{1}$ 을 만족하면

① $F(n) = f(n) + g(n)$ 도 $\textcircled{1}$ 을 만족

② $G(n) = c g(n)$ 도 $\textcircled{1}$ 을 만족 (단 c 는 임의의 상수)

Ar

$$\begin{aligned}
 (\because) \textcircled{1} & a_1 F(n-1) + a_2 F(n-2) + \dots + a_k F(n-k) \\
 &= a_1 [f(n-1) + g(n-1)] + a_2 [f(n-2) + g(n-2)] + \dots + a_k [f(n-k) + g(n-k)] \\
 &= \underline{a_1 f(n-1) + a_2 f(n-2) + \dots + a_k f(n-k)} + \underline{a_1 g(n-1) + a_2 g(n-2) + \dots + a_k g(n-k)} \\
 &= f(n) + g(n) \\
 &= F(n) \\
 \textcircled{2} & a_1 G(n-1) + a_2 G(n-2) + \dots + a_k G(n-k) \\
 &= c \{ a_1 g(n-1) + a_2 g(n-2) + \dots + a_k g(n-k) \} \\
 &= c g(n) \\
 &= G(n)
 \end{aligned}$$

(∴) ←
 바로 위에 있는
 식을 이용

정리. $h_1(n), h_2(n), \dots, h_t(n)$ 이 $\textcircled{1}$ 을 만족
 $\Rightarrow c_1 h_1(n) + \dots + c_t h_t(n)$ 도 $\textcircled{1}$ 을 만족
 일차결합 $\rightarrow c_1, c_2, \dots, c_t$: 임의의 상수.

특근을 참고 ←

정리, g_1, \dots, g_k 가 서로 다른 특근일 때 (중근 X)
 $H(n) = c_1 g_1^n + c_2 g_2^n + \dots + c_k g_k^n$
 (c_1, c_2, \dots, c_k 는 임의의 상수)
 이 $\textcircled{1}$ 의 일반해.

예제) $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$ $a_0 = a_1 = 1$
 특성방정식: $x^2 - x - 1 = 0$
 특근 $x = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$

일반해 $a_n = c_1 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n + c_2 \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n$

$a_0 = c_1 + c_2 = 1$
 $a_1 = c_1 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right) + c_2 \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right) = 1$
 연립하면 $c_1 = \frac{1+\sqrt{5}}{2\sqrt{5}}$ $c_2 = \frac{1-\sqrt{5}}{-2\sqrt{5}}$

$\therefore a_n = \frac{1+\sqrt{5}}{2\sqrt{5}} \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n + \frac{1-\sqrt{5}}{-2\sqrt{5}} \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n$

예제 1. 숫자 1, 2, 3 으로 만들수 있는 n자기 점수를 1이 2개 연속되지 않는 것의 개수를 구하라

(풀이) 그것을 a_n 라 하자 #3

$a_1 = 3$ ($\because 1, 2, 3$)

$a_2 = 8$ ($\because 12, 13, 21, 22, 23, 31, 32, 33$)

a_n $2 \times \times \times \dots \times$
 $3 \times \times \times \dots \times \rightarrow a_{n-1}$ 가지
 $| 2 \times \times \dots \times$
 $| 3 \times \times \dots \times \rightarrow a_{n-2}$ 가지

$\therefore a_n = 2(a_{n-1} + a_{n-2})$

$a_n - 2a_{n-1} - 2a_{n-2} = 0$ $a_1 = 3, a_2 = 8$

($\because a_0 = 1$ 로 끼워 맞춰 줘야)

*: a_n 는 계산 과정 간단히 하는데 큰 공리를 한다

특성방정식: $x^2 - 2x - 2 = 0$

특성근 $x = 1 \pm \sqrt{3}$

$a_n = C_1(1 + \sqrt{3})^n + C_2(1 - \sqrt{3})^n$

$n=0$: $C_1 + C_2 = 1$

$n=1$: $C_1(1 + \sqrt{3}) + C_2(1 - \sqrt{3}) = 3$

연립하여 $\rightarrow C_1 = \frac{2\sqrt{3} + 3}{2}$

$C_2 = \frac{-2\sqrt{3} + 3}{2}$

$\therefore a_n = \frac{2\sqrt{3} + 3}{2} (1 + \sqrt{3})^n + \frac{-2\sqrt{3} + 3}{2} (1 - \sqrt{3})^n$

상승항이 없어야

(문제) $a_n - 2a_{n-1} = 1$ 을 생성함수로 풀어보라 $a_1 = 1$

특성방정식은 쓰지 않는다

(풀이) $g(x) = \sum_{r=0}^{\infty} a_r x^r$ 라 두자.

$a_0 = 0$ 이라고 약속해도 절화식 만족한다.

$g(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + a_3 x^3 + \dots$

$+ \frac{-2xg(x) = -2a_0 x - 2a_1 x^2 - 2a_2 x^3 - \dots}{(1-2x)g(x) = x + x^2 + x^3 + \dots}$

$\therefore g(x) = \frac{1 \cdot x}{(1-2x)(1-x)} = \frac{1}{1-2x} - \frac{1}{1-x}$

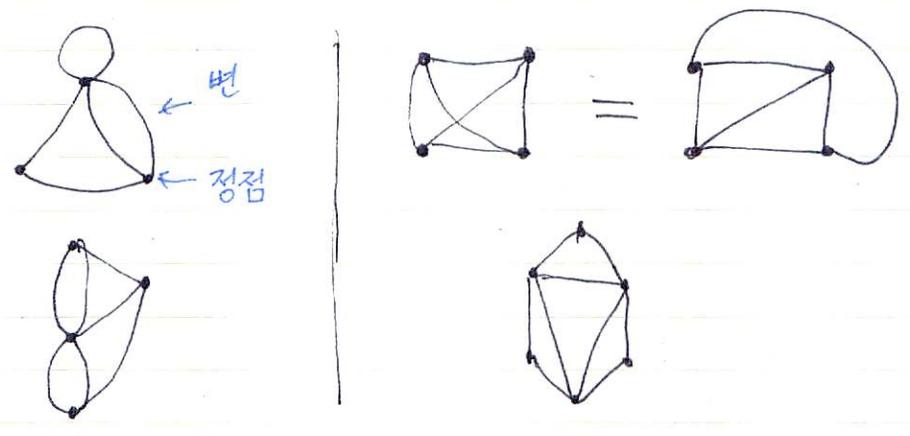
$= \sum_{r=0}^{\infty} (2^r - 1) x^r$

$\therefore a_r = 2^r - 1$

14

그래프 이론

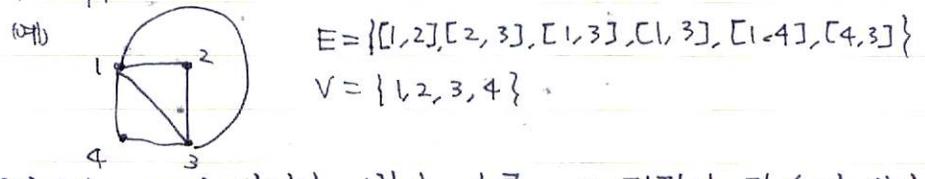
· 그래프는 다음과 같은 것들이다



· 중복된 원소를 허용하는 집합을 다원집합이라 한다. (multiset)

예) $\{1, 1, 2\}$ $\{a, b, b, c, c\}$

· 그래프 G 는 집합의 순서쌍 (V, E) 로서, E 는 $V \times V$ 의 원소를 그의 원소로 하는 다원집합이다. 여기서 V 의 원소를 정점이라 하고, E 의 원소를 변이라 한다.



· 각 정점에서 그에 연결된 변의 수를 그 정점의 차수라 하며, 양 끝점을 한 정점에 갖는 변 ("고리") 에 대하여는 차수를 계산할 때 두 번 센다. 정점 a 의 차수는 $\delta(a)$ 로 표시한다.

그러면 임의의 그래프 $G=(V, E)$ 에 대하여

$$\sum_{v \in V} \delta(v) = 2|E|$$

는 명백하다.

EX①, 어떤 모임에서 홀수번 악수한 사람의 수로는 짝수번이다. (자신과는 못함)

EX, 모서리의 수가 총 7개인 다면체가 존재하는가?

풀이: $v = |V|$, $e = |E|$ 라 하자.

$$\sum_{v \in V} \delta(v) = 2e \geq 3v$$

$$e = 7 \quad \therefore v \leq 4$$

$$\text{다면체가 되려면} \quad v = 4$$

그러나 이 경우 $e = 6$



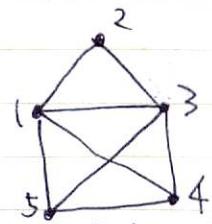
$\therefore e = 7$ 인 다면체는 존재하지 않는다.

JK

• 그래프 $G = (V, E)$ 에서
 $E \subseteq V \times V - \Delta$, $\Delta = \{ [v, v] \in V \times V \}$
 이면, G 는 "단순 그래프"라 한다.

• 그래프 $G = (V, E)$ 에서
 정점의 열 v_1, v_2, \dots, v_k 가 서로 다른 모든 $i=1, 2, \dots, k-1$ 에 대해
 $[v_i, v_{i+1}] \in E$ 일때이다. 이때 v_1, v_2, \dots, v_k 가 모두 서로 다른
 기본통로라 부른다.

시작점과 끝점이 같은 (기본)통로를 (기본)회로라 한다.



$1, 2, 3, 4, 5, 1$: 기본회로
 $1, 3, 5, 4, 3, 2, 1$: 회로

통로(또는 회로)의 길이는 그 속에 있는 변의 수이다

• 그래프의 임의의 두점을 잇는 통로가 존재하면 "그래프는 연결되었다"고 한다.

예)



연결된 그래프

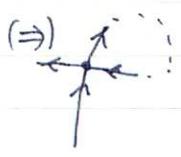


연결되지 않은 그래프

• 연결되지 않은 그래프는 연결 성분들의 합이다. 여기서 연결 성분이란 최대의 연결된 부분그래프들이다.

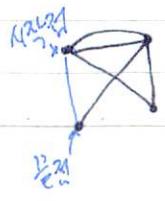
• $H = (V', E')$ 이 그래프 $G = (V, E)$ 의 부분 그래프라 함은
 $V' \subset V$, $E' \subset E$
 이다.

• 그래프 G 에서 모든 점을 한 번씩 포함하는 통로(회로)를 오일러 통로(회로)라 한다.



정리: 연결된 그래프가 오일러회로를 가질 필요충분조건은 모든 정점의 차수가 짝수라는 것이다.

따옴표: 연결된 그래프가 오일러회로를 가질 필요충분조건은 차수가 홀수인 정점이 단 2개 존재한다는 것이다.



AB

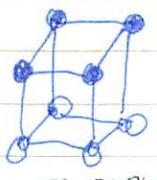
∴ (⇐) 어떤 점에서 회로를 하나 만들자. 이때 이 회로가 오일러 회로라면 증명된 것이다. 회로를 만들수있는 이유는, 모든 정점의 차수가 짝수이므로 시작점이 아니면 반드시 끝날수없기 때문이다.

오일러회로가 아니라면, 방금 만든 회로의 어떤 점에서, 다시 회로를 만들 수 있다. 왜냐면 차수가 짝수인 것이 회로를 만들면서 번을 지우더라도, 보존되기 때문이다. 이렇듯 아까 회로와 이회로를 연결할수있다. ♪

다시말하면 처음 그린 회로가 $v_1, v_2, v_3, \dots, v_k$ 라고 하고 편의상 v_1 에서 두번째로 회로를 그렸을 때 $v_1, w_1, w_2, w_3, \dots, w_m, v_1$ 나 하면 $v_1, v_2, \dots, v_k, v_1, w_1, w_2, w_3, \dots, w_m, v_1$ 이 다시 회로가 되기 때문이라는 말이다.

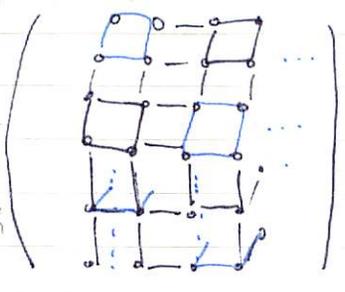
다시 이것이 오일러회로가 아니면 같은 작업의 반복으로, 유한회한 후 오일러 회로가 된다.

Ex) 회색 또는 검은색의 단위 정육면체 k^3 개를 살아서 큰 정육면체를 만들되, 각각의 단위 정육면체에서 이웃한 단위 정육면체 중 2개만이 이 단위 정육면체와 같은 색깔이 되도록 할 수 있는가?

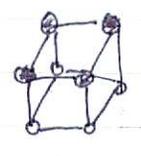


각 정육면체의 중심은 정점으로 하고 같은 색 정점끼리 변으로 잇는다. 이때 각 정점 차수가 2이므로 오일러 회로 존재. 상하 좌우 전후가 쌍으로 존재해서 오일러회로 길이는 짝수. 정점수는 짝수. 따라서 k 는 짝수

적자로 구성된 (동) 그래프를 생각해볼때 몇개의 기본회로로 모든 정점을 포함할수있으면 된다. 상하, 좌우, 전후의 변을 쌍으로 가져야 하므로 그 길이는 짝수이다. 그런데 기본회로에서는 포함된 정점의 수가 길이와 같으므로 기본회로들의 길이의 합은 k^3 이고 이는 짝수여야 하므로 k 는 짝수이다. ∴ 일단 k 는 짝수이다



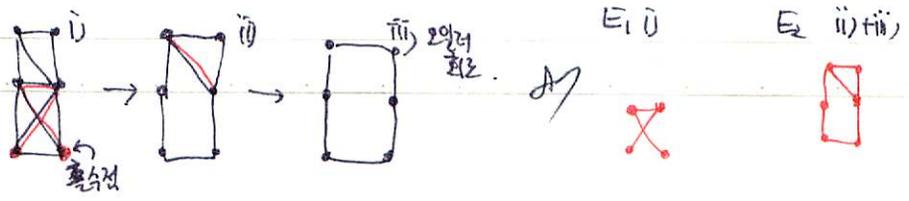
역으로 k 가 짝수이면



의 형태를 엮을려 삼으면 된다.

정리) 연결된 그래프 $G=(V, E)$ 가 오일러 회로를 갖지 않을때 다음 조건을 만족하는 부분그래프 $G_i=(V_i, E_i), i=1, \dots, k$ 가 존재한다.

- (i) G 에서 차수가 홀수인 정점의 수효는 $2k$ 이다.
- (ii) G_i 는 오일러 통로를 가진다.
- (iii) $E = E_1 \cup \dots \cup E_k$
- (iv) $E_i \cap E_j = \emptyset \quad i \neq j$



(증명) 차수가 홀수인 점의 수효는 짝수이므로 이를 $2k$ 라 하고 k 에 대한 귀납법을 쓰자.

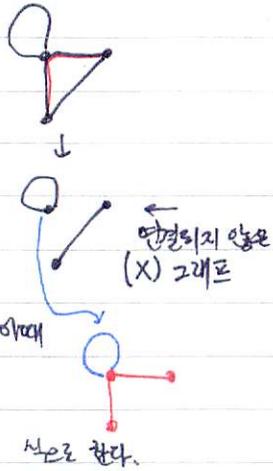
서로 다른 홀수점 x, y 를 뽑고, G 는 연결되어 있으므로 x, y 사이에 통로를 하나 잡아 α 라 하자. 만약 α 가 반복되는 변을 가지면

예를 들어 $x \dots a, b, \dots, a, b \dots y$ 또는 $x \dots a, b, \dots, b, a \dots y$

과 같이 되면, 밑줄 그은 부분을 버리는 것에 의해 α 가 변을 반복하지 않는다고 가정할 수 있다

$G' = (V', E')$ 는 G 에서 α 를 제거하여 얻은 그래프라 하자.

이때 G' 의 연결성분 중 오일러 회로를 포함하는 것이 있다면 이것을 α 에 포함시킨다. 따라서 G' 의 연결성분은 모두 오일러 회로를 갖지 않게 할 수 있고, 각각의 연결성분에서 차수가 홀수인 정점은 $2k-2$ 이므로 귀납법에 의해 이들 연결성분은 정리의 조건을 만족하는 부분 그래프 $k-1$ 개로 나눌 수 있다. (g.e.d)



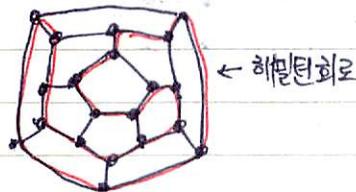
EX k 개의 변을 가지는 연결된 그래프 G 의 각 변에 $1, 2, \dots, k$ 의 번호를 붙이되, 2개 이상의 변에 속하는 G 의 정점에서는 번호들의 최대공약수가 1이 되게 붙일 수 있음을 보자.

(풀이) 위의 장리에 의해 얻은 부분 그래프들의 오일러 통로는 여러 연속한 변호를 붙이면 된다.

◦ 그래프 G 에서 모든 정점을 포함하는 기본 통로(또는 회로)를 해밀턴 통로(또는 회로)라 한다.

(예)

정(2면체)을 평면 모양



필요충족조건은 알지 못한다

정리 $n (\geq 3)$ 개의 정점을 가지는 단순 그래프가 임의의 두 정점에서의 차수의 합이 n 이상이라는 성질을 가지면 해밀턴 회로를 가진다.

(증명) 이 그래프는 당연히 연결되어야 하는데 그 이유는 만약 연결되지 않았다고 하면 다른 연결성분에 속하는 두 정점 x_1, x_2 를 잡아 보면

$$\delta(x_1) + \delta(x_2) \leq (n_1 - 1) + (n_2 - 1) \leq n - 2 < n$$

(여기서 n_1, n_2 는 x_1 과 x_2 가 속하는 연결성분의 정점의 수이다.)
가 되어 가정에 모순이다. \square

두 점점이

인접: 사이에
변이 있는 것

이 그래프에서 길이가 최대인 기본통로 $\alpha = x_1, x_2, \dots, x_r$ 로 잡자.
그러면 x_1, \dots, x_r 이 아닌 점점이 x_1 또는 x_r 에 인접할 수 없다
여기서 다음 2가지 경우를 생각한다

(i) x_1 과 x_r 이 인접한 경우

이때 $r < n$ 이면 x_1, \dots, x_r 과는 다르고 이들 중 어느 하나
(예를들어 x_i)와 인접한 점점 y 가 존재한다. 그러면 기본통로
 $y, x_i, x_{i+1}, \dots, x_r, x_1, \dots, x_{i-1}$ 는 α 보다 길므로 모순
 $\therefore r = n$ 이고 α 는 해밀턴 회로가 된다. (α_r, x_1 까지 쓰면 회로가 될수 있다)

(ii) x_1 과 x_r 이 인접하지 않는 경우

이때 다음 성질을 증명하자.

$\lceil 2 \leq i \leq r-1$ 인 i 가 존재하며 x_1 은 x_i 와 인접하고 x_r 은 x_{i-1} 과
인접한다.

x_1 과 x_r 에 인접한 것은
 α 에 밖에 없다
(α 는 최대길이의 기본통로)

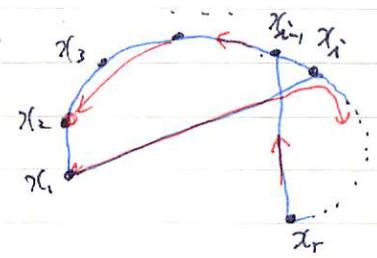
(i) 만일 이 성질을 부정하면

$$\delta(x_r) \leq (r-1) - \delta(x_1)$$

이 되어야 하고

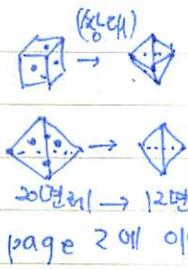
$$\delta(x_1) + \delta(x_r) \leq r-1 < n$$

가 되어 가정에 모순



따라서 위의 성질에 의해 $x_1, x_r, x_{i+1}, \dots, x_r, x_{i-1}, x_{i-2}, \dots, x_2$ 이
길이가 최대인 기본통로가 되고 x_1 과 x_2 는 인접해 있으므로 (i)의 경우에
의해 해밀턴 회로를 얻을 수 있다

따를정리: $n \geq 3$ 개의 점점을 가지는 단순 그래프의 임의의 점점에서 차수가 $\frac{n}{2}$ 이상
이면 해밀턴 회로를 가진다.



EX 정 20면체의 표면에 테크션을 그리며 꼭지점을 지나지 않으면서 모든 면을 한번
씩 지나게 할 수 있다

(풀이) 이것은 정 12면체에서 해밀턴 회로를 찾는 문제와 같다.

임의의 서로 다른 두 점점 사이에 단 하나의 기본통로가 존재하는 (단순) 그래프를
수형도라 한다.

정리. 다음 (단순) 그래프 $G = (V, E)$ 에 대하여 동치이다.

- (i) G 가 수형도이다
- (ii) G 가 연결되어있고 회로가 없다.
- (iii) G 는 연결되어있고 $|E| = |V| - 1$

(v) G는 회로가 없고 임의의 두 정점 사이에 새로운 변을 추가하면 회로가 생긴다.

(증명) (i) \Rightarrow (ii) G는 당연히 연결되어 있고

만약 G에 회로 $x_1, x_2, \dots, x_r, x_1$ 가 있다면, 중복을 제거하여 이것이 기본회로를 가정할 수 있고, 그러면 x_1 과 x_r 사이에 서로 다른 2개의 기본회로가 생기므로 모순.

(ii) \Rightarrow (iii) 임의의 정점에서 출발하여 길이가 최대인 기본회로를 잡으면 다른쪽 끝이 되는 정점의 차수는 1이어야 한다

회로가 없다는 전제 \rightarrow 상황됨

여기서 차수가 1인 정점과 이에 연결된 변을 모두 제거하면 정점의 수와 변의 수는 하나씩 줄고, 정점의 수에 대한 귀납법을 쓰면 증명된다.

(iii) \Rightarrow (iv) 만약 한 변 e 를 제거해도 연결되어 있다면, e 를 포함하는 기본회로 α 가 G에 존재해야 하고, α 에 연결된 (α 에서) 부분에서 정점 하나와 그에 연결된 변을 하나씩 제거해 나가면

회로들이 연결된 형태만 남게 되고, 회로에서는 변의 수와 정점의 수가 같으므로 이때는 변의 수 \geq 정점의 수가 되므로

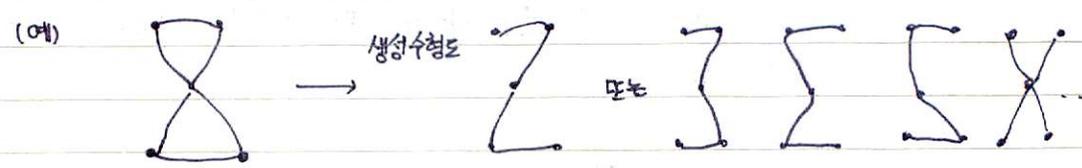
$|E| = |V| - 1$

에 모순된다

(iv) \rightarrow (v) 회로가 있으면 회로내의 한 변을 제거해도 연결되어 있으므로 회로는 없다. 새로운 변을 추가하여 회로가 생기지 않는다면 원래 연결되지 않았다는 것이므로 모순

(v) \rightarrow (i) 임의의 두 정점을 x, y 라 하고, x, y 사이에 변을 추가하여 x, y, a_1, \dots, a_r, x 가 생기면 중복을 제거하여 이를 기본회로라 가정할 수 있다. 그러면 y, a_1, \dots, a_r, x 는 x, y 사이의 기본회로가 된다. 만약 x, y 사이에 서로 다른 기본회로가 2개 존재했다면 회로가 없다는 것이 모순

G의 부분 그래프 중 G의 모든 정점을 포함하는 수형도를 생성수형도라 한다.



따름 정리. n개의 정점과 n개 이상의 변을 가지는 그래프에는 반드시 기본회로가 있다.

정리. T_1, T_2 가 그래프 G의 생성수형도이고 변 f 가 T_1 에는 속하나 T_2 에는 속하지 않는다고 하자.

이며 T_2 에 어떤 변 e 가 있어 T_1 에서 f 를 제거하고 변 e 를 추가하여 얻어진 그래프 T_3 도 생성수형도이다.

(증명) 변 f 를 T_2 에 추가하면 기본회로가 생기고 e 들이 기본회로에 속하는 변 중의 하나라 하자. 그러면 정리에서와 같이 얻어진 T_3 는 수형도 잃은 분명하고 T_3 의 변의 수는 T_1 또는 T_2 의 그것과 같고, 따라서 T_3 는 G 의 모든 정점을 가진다.

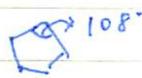
변이 교차하지 않도록 평면에 그릴 수 있는 그래드를 평면그래프라고 한다. 평면그래프 기본회로로 둘러싸인 변이 있다. 이때 $|V|=V$, $|E|=e$. 바깥쪽 면을 포함한 면의 수를 f 라 하면 다음 정리가 성립한다. (그래프가 평면을 분할하는 수)

정리. 평면 그래프에 대하여

$$v - e + f = 2$$

증명. 생성수형도에 대하여는 $v - e + f = 2$ 는 항상 성립 왜냐하면 $v = e + 1$, $f = 1$ 이기 때문이다. G 는 그의 생성수형도로부터 변들을 추가하여 얻어지고 변들이 추가될 때마다 회로가 새로 생기며 평면그래프이므로 이때마다 면이 새로 생긴다. 따라서 e 가 하나 늘면 f 도 하나 늘므로 공식은 G 에 대해서도 성립.

Ex) 오각형의 면 10개로 이루어진 볼록다각형은 존재하는가?

 108°
 $108 \times 3 < 360$
 $108 \times 4 > 360$
 볼록다각형의 면각이 n 개씩 n 각형의 각의 합 < 2π

(풀이) (볼록다각형은 평면그래프에 대응된다.)
 각 꼭지점에 면이 3개 모여야 하므로

$$f = \frac{3v}{5} = 10$$

 v 는 정수 라는 것에 모순

서로 다른 두 정점이 인접한 단순 그래드를 완전그래프라 하고 정점의 수가 n 이면 K_n 으로 나타낸다.



정리: K_n 이 평면 그래프일 필요충분조건은 $n \leq 4$ 이다.

(증명) (\Leftarrow): 명백
 (\Rightarrow) $n \geq 5$ 이면 K_n 은 K_5 를 부분 그래프로 가지므로 K_5 가 평면 그래프가 아닌

것을 증명하자.

K_5 가 평면 그래프라 가정하면

$$v=5 \quad e = \binom{5}{2} = 10$$

$$5 - 10 + f = 2 \quad f = 7$$

그런데 면은 변이 최소 3개 이상 있어야 생기므로

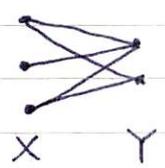
$$\frac{3f}{2} \leq e$$

그런데 $\frac{3 \times 7}{2} < 10$ 은 성립안하므로 모순

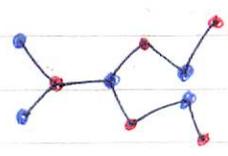
단순그래프 $G=(V, E)$ 에서 $V=X \cup Y, X \cap Y = \emptyset, X \neq \emptyset, Y \neq \emptyset$ 이고

X 에 들어있는 정점들은 인접하지 않고 Y 에 들어있는 정점들끼리도 인접하지 않으면

G 를 이분 그래프라 한다

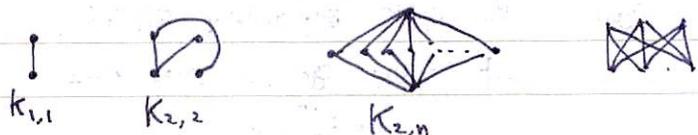


정리. 수형도는 이분그래프이다



(증명) 어느 한 정점을 기준으로 거리 (사이에 들어있는 변의 수가 홀수인 점과 짝수인 점으로 나누면 된다.

m 개의 정점과 n 개의 정점으로 나누어진 이분그래프가 두 집합에 각각 속하는 임의의 두 정점이 인접해 있다는 성질을 가지면 완전이분 그래프라고 $K_{m,n}$ 으로 나타낸다.



정리. $K_{m,n}$ 이 평면 그래프인 필요충분조건은 $m \leq 2$ or $n \leq 2$ 이다.

(증명) (\Leftarrow) : 명백

(\Rightarrow) : $m, n \geq 3$ 에 대해 $K_{m,n}$ 은 $K_{3,3}$ 을 부분 그래프로 가진다.

따라서 $K_{3,3}$ 이 평면 그래프가 아님을 보이자.

$K_{3,3}$ 이 평면 그래프라 가정하면

$$v=6, \quad e=9$$

$$6 - 9 + f = 2 \quad \therefore f = 5$$

이분 그래프에는 모든 회로는 길이가 짝수여야 하므로 기본회로의 길이는 4 이상이다. 따라서

$$\frac{4f}{2} \leq e \quad \frac{20}{2} \leq 9 \quad \text{이므로 모순}$$

정리. 그래프 G 가 평면 그래프일 필요충분조건은 G 가 K_5 또는 $K_{3,3}$ 를 부분 그래프로
가지지 않는다는 것이다.

(증명) (\Leftarrow): 명백
(\Rightarrow): 미완결

... ..
... ..

... ..