

## Application

1.  $\pi_k(S^n) = 0$ , if  $k < n$ .

**증명** simplicial approximation 정리와  $S^n \setminus \{point\} \simeq \mathbb{R}^n$ 이 contractible이라는 것을 이용하자.  $S^k$ 에서  $S^n$ 으로 가는  $\alpha$ 가 onto만 아니라면,  $S^n$ 상에서  $\alpha$ 의 image가 아닌 점  $x_0$ 를 생각할 수 있고  $S^n \setminus \{x_0\} \simeq \mathbb{R}^n$ 이 contractible이므로 증명이 완성된다.

먼저 simplicial map 자체는  $p$ -skeleton 을  $p$ -skeleton 으로 보내므로  $\alpha$ 의 simplicial approximation  $\alpha'$ 는 onto가 될 수 없고, 따라서  $\alpha'$ 은 한 점으로 contractible 하고  $\alpha \simeq \alpha'$  이므로  $\alpha$ 도 contractible하다.

이 증명에서 base point는 vertex가 되도록 simplicial complex 구조를  $S^k$ 와  $S^n$ 에 적당히 준다. 앞질 정리의 Remark에 의해  $\alpha(base\ point) = \alpha'(base\ point)$ 라 두어도 상관없고, 앞질 정리 5증명에서 homotopy  $F$ 가 base point를 fix한다고 가정하여도 좋다.

2.  $i : K^{k+1} \hookrightarrow K$  induces an isomorphism  $i_* : \pi_k(|K^{k+1}|) \rightarrow \pi_k(|K|)$ . □

**증명** 먼저 simplicial approximation theorem을 이용하면 epimorphism 이 되는 것은 위 증명에서 처럼 자명하다. 이제 1-1 임을 보이자. 1-1 임을 보이기 위해 이전에 보였던 다음 note를 이용하자.

**Note.**  $\alpha : S^k \rightarrow X$  represent a zero element in  $\pi_k(X)$  if and only if  $\exists$  extension  $\bar{\alpha} : B^{k+1} \rightarrow X$ .

어떤  $\{\alpha\} \in \pi_k(|K^{k+1}|)$  가  $i_*$ 에 의해 identity 로 간다면, 위의 note 에 의해 extension  $\bar{\alpha}$  가 존재하고 다음 diagram 이 성립한다. 여기서 처음부터  $\alpha$ 를 simplicial이라 가정해도 상관없다.

$$\begin{array}{ccc} |K^{k+1}| & \rightarrow & |K| \\ \alpha \uparrow & \Rightarrow & \alpha \uparrow \\ S^k & & S^k \end{array} \quad \begin{array}{ccc} |K^{k+1}| & \rightarrow & |K| \\ & & \uparrow \exists \bar{\alpha} \\ S^k & \subset & B^{k+1} \end{array}$$

여기서  $\bar{\alpha}$ 의 simplicial approximation  $\bar{\alpha}'$ 를 잡으면

$$\begin{array}{ccc} K^{k+1} & \rightarrow & K \\ \exists \bar{\alpha}' \swarrow & & \\ & & B^{k+1} \end{array}$$

가 되고 이 때 앞질 정리의 remark에 의해서  $\{\bar{\alpha}'|_{S^k}\} = \{\alpha\}$  라 두어도 된다. 그런데  $|K^{k+1}|$ 에서  $\{\bar{\alpha}'|_{S^k}\} = 0$  이므로  $\{\alpha\} = 0$  이다. 따라서 1-1 임을 보였다.

### 3. Edge-path group

$v_0 \in V(K)$ 에 대해서

$\Omega_s(K, v_0)$  = the set of closed edge-paths based at  $v_0$   
 $= \{v_0 v_{i_1} \cdots v_{i_k} v_0 \mid v_i \in V(K) \text{ and } \{v_0, v_{i_1}\}, \dots, \{v_{i_k}, v_0\} : 1\text{-simplices in } K\}$

이제  $\Omega_s(K, v_0)$ 에 equivalence relation  $\overset{s}{\sim}$ 를 다음 3가지 equivalence에 의해 generate된 것으로 주자.

- (1)  $\cdots v_i v_i \cdots \overset{s}{\sim} \cdots v_i \cdots$
- (2)  $\cdots v_i v_j v_i \cdots \overset{s}{\sim} \cdots v_i \cdots$
- (3)  $\cdots v_i v_j v_k \cdots \overset{s}{\sim} \cdots v_i v_k \cdots$  if  $\langle v_i, v_j, v_k \rangle$  is a 2-simplex in  $K$

이 때  $\Omega_s(K, v_0)/\overset{s}{\sim} := E(K, v_0)$ 를  $(K, v_0)$ 의 edge path group이라고 한다. 이 때 group operation은 juxtaposition 이다.

$E(K, v_0)$ 가 group이 됨을 보이자. 먼저  
 $((v_0 v_{i_1} \cdots v_0)(v_0 v_{j_1} \cdots v_0))(v_0 v_{k_1} \cdots v_0) = (v_0 v_{i_1} \cdots v_0)((v_0 v_{j_1} \cdots v_0)(v_0 v_{k_1} \cdots v_0))$   
 는 위 세가지 equivalence에 대해 성립하므로 결합법칙을 만족하고,  
 $\{v_0\} \in E(K, v_0)$ 가 group operation의 identity가 된다. 그리고  $(v_0 v_{i_1} \cdots v_{i_k} v_0) \in E(K, v_0)$ 에 대해 inverse는  $(v_0 v_{i_k} \cdots v_{i_1} v_0)$ 가 된다. 따라서  $E(K, v_0)$ 는 group이 된다.

**정리 1**  $E(K, v_0) \cong \pi_1(|K|, v_0)$

**증명** 두 group사이의 isomorphism을 찾기 위해 먼저 다음 함수를 생각하자.

$$\begin{aligned} \phi : \Omega_s(K, v_0) &\rightarrow \Omega(|K|, v_0)/\sim \\ v_0 v_{i_1} \cdots v_{i_{k-1}} v_0 &\mapsto \{\alpha\} \end{aligned}$$

where  $\alpha : I \rightarrow |K|$  is a piecewise linear map representing simplicial loop corresponding to  $v_0, v_{i_1}, \dots, v_{i_k}, v_0$ .

이  $\phi$ 에 의해 induce되는  $\phi_{\#} : \Omega_s/\overset{s}{\sim} \rightarrow \Omega/\sim$ 을 얻을 수 있고, 이 때 다음 네 가지를 보이자.

- (1)  $\phi_{\#}$  is well defined :  
 첫번째 equivalence relation  $\overset{s}{\sim}$ 에 대해  $\phi_{\#}(v_0 \cdots v_i v_i \cdots v_0) = \phi_{\#}(v_0 \cdots v_i \cdots v_0)$ 임을 알 수 있고, 나머지 두개에 대해서도 마찬가지로 확인할 수 있다.
- (2)  $\phi_{\#}$  is a homomorphism :

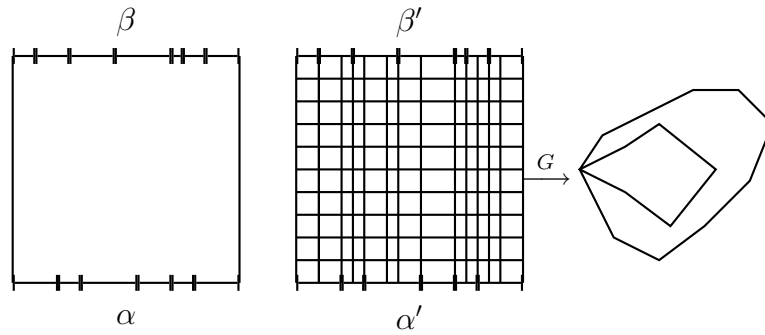
$\phi(v_0v_{i_1} \cdot v_0) = \alpha$  와  $\phi(v_0v_{j_1} \cdot v_0) = \beta$  에 대해  $\phi((v_0v_{i_1} \cdot v_0) \cdot (v_0v_{j_1} \cdot v_0))$  은 juxtaposition에 의해  $\alpha$ 와  $\beta$ 의 juxtaposition으로 가고 이는  $\phi((v_0v_{i_1} \cdot v_0)) \cdot \phi((v_0v_{j_1} \cdot v_0))$  와 같다.

(3)  $\phi_{\#}$  is onto :

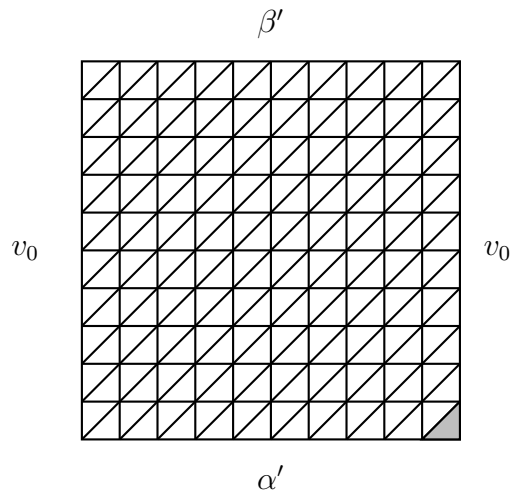
임의의  $\alpha \in \pi_1(|K|, v_0)$ 에 대해  $\alpha$ 의 simplicial approximation  $\bar{\alpha}$  가 존재한다.  $\phi_{\#}(\bar{\alpha}) = \alpha$  가 되어 onto이다.

(4)  $\phi_{\#}$  is 1-1 :

$\alpha, \beta \in \Omega_s$ 에 대해  $\phi_{\#}(\alpha) \sim \phi_{\#}(\beta)$ 이라고 가정하고  $\alpha \stackrel{s}{\sim} \beta$  임을 보이자. 먼저  $\alpha, \beta$  에 대해 각각 다음과 같이  $\alpha', \beta'$ 을 잡자.  $\phi_{\#}(\alpha)$ 와  $\phi_{\#}(\beta)$  사이의 homotopy  $F, F(0, t) = \alpha(t), F(1, t) = \beta(t)$ 에 대해  $F$ 의 simplicial approximation( $G$ 라 두자)이 존재하도록 다음과 같이 subdivision한다.



여기서  $G(0, t) = \alpha'(t), G(1, t) = \beta'(t)$  으로 두었을 때,  $\alpha \stackrel{s}{\sim} \alpha', \beta \stackrel{s}{\sim} \beta'$ 라 가정하여도 무방하다. 왜냐하면,  $\alpha$ 의 한 소구간이 1-simplex  $\langle v, w \rangle$ 로 갔다면, 이것의 subdivision은 예컨대  $\langle v, w \rangle, \langle w, w \rangle, \dots \langle w, w \rangle$ 로 보내면  $\alpha \stackrel{s}{\sim} \alpha'$ 이고  $\phi(\alpha) = \phi(\alpha')$ 이 된다.  $\phi(\alpha')$ 와  $\phi(\beta')$ 사이의 homotopy  $F$ 의 simplicial approximation  $G$ 는  $\alpha', \beta'$ 가 이미 simplicial 이므로  $G_0 = \alpha'$ 이고  $G_1 = \beta'$ 라고 가정해도 좋다. 따라서  $\alpha' \stackrel{s}{\sim} \beta'$ 를 보이면  $\alpha \stackrel{s}{\sim} \beta$ 임을 보일 수 있다.



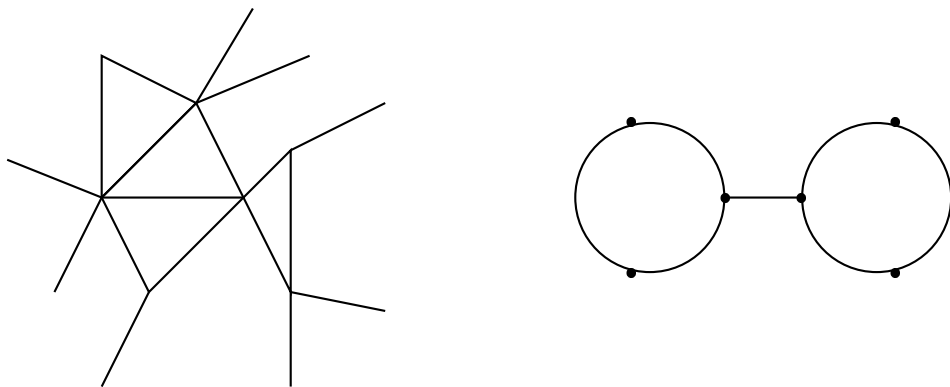
위 그림에서 빗금친 삼각형부터 하나씩  $\sim$ 을 적용하면,  $\alpha' \sim \beta'$  임을 알 수 있다.

□

#### 4. Graph

A 1-dimensional simplicial complex is called a graph.

A simply connected simplicial complex is called a tree.



**보조정리 2** *A graph  $K$  is a tree if and only if it is contractible.*

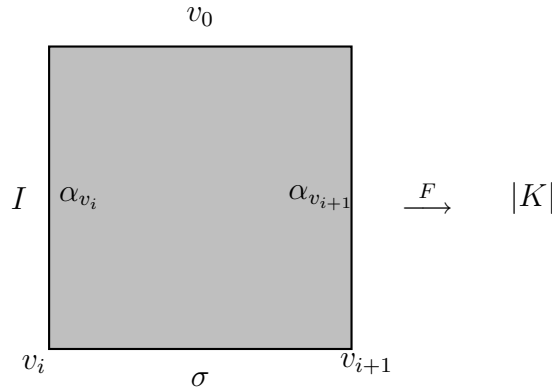
**증명**

( $\Leftarrow$ ) clear.

( $\Rightarrow$ ) Fix  $v_0 \in V(K)$ .  $\forall v \in V(K)$ , choose a path  $\alpha_v$  from  $v$  to  $v_0$ .

Define  $F : V \times I \rightarrow |K|$  by  $F(v, t) = \alpha_v(t)$ . Then

For each edge  $\sigma$ , define  $F : |\sigma| \times I \rightarrow |K|$  as the following picture.



여기서  $|K|$ 가 simply connected이고 이미 boundary condition을 알고 있으므로  $|\sigma| \times I$ 의 내부로 extend시킬 수 있음에 주의하자.

그러면  $F|_{|\sigma| \times I}$ 가 연속이므로  $F : |K| \times I \rightarrow |K|$ 도 연속이고  $F_0 = id, F_1 = v_0$ 이므로 contractible인 것을 확인하였다.

□

**보조정리 3** *Let  $K$  be a connected simplicial complex. Then*

(1)  *$K$  contains a maximal tree.*

(2) *Every maximal tree contains all the vertices of  $K$ .*

**증명**

(1) Use Zorn's lemma.

Let  $\mathcal{T}$  be the collection of all the trees in  $K$ . Then  $\mathcal{T}$  is a partially ordered set with respect to inclusion.

Let  $\{T_j\}$  be a simply ordered set of trees in  $K$ . And  $T = \bigcup T_j$ . Then  $T$  is simply connected.

$\therefore$  For given  $\alpha : S^1 \rightarrow T, \alpha(S^1)$  is compact. Hence it is contained  $T_j$  for some

$j$ . Consequently,  $\alpha \simeq \text{const.}$  in  $T_j$ , hence in  $T$ .

By Zorn's lemma, there exists a maximal element in  $\mathcal{T}$ .

(2) Let  $T$  be the maximal tree. Suppose that  $T$  does not contain all the vertices of  $K$ . Then  $\exists v_1, v_2 \in V(K)$  s.t  $v_1 \in T$  and  $v_2 \notin T$  and  $\{v_1, v_2\}$  is a 1-simplex in  $K$ .

$T_1 := T \cup \{\{v_1, v_2\}, \{v_2\}\}$ . Then  $|T|$  is a strong deformation retract of  $|T_1|$ . Hence  $T_1$  is simply connected and hence a tree containing  $T$  properly. This contradicts to the maximality of  $T$ .

□

**Note** (1) In fact, given a tree  $T$ ,  $\exists$  a maximal tree containing  $T$ .

(2) A tree containing all the vertices of  $K$  is maximal.

(1)의 증명은 lemma의 증명과 같은 것이고, (2)는 edge-path group을 참조하면 쉽게 확인할 수 있다.(exercises)

Let  $T$  be a maximal tree in  $K$ .

Let  $G$  be the group generated by the oriented edges  $(v, v')$  of  $K$  with the following relations.

- (a)  $(v, v') \in T \Rightarrow (v, v') = 1$
- (b)  $(v, v')(v', v) = 1$
- (c)  $v_1, v_2, v_3$  are vertices of a 2-simplex in  $K$ . Then  
 $(v_1, v_2)(v_2, v_3) = (v_1, v_3)$

**정리 4**  $E(K, v_0) \cong G = F/R$

**증명**

$\phi : E(K, v_0) \rightarrow G$ 라고 정의하면,

$$[v_0 v_{i_1} v_{i_2} \cdots v_{i_k} v_0] \mapsto (v_0 v_{i_1})(v_{i_1} v_{i_2}) \cdots (v_{i_k} v_0)$$

이는 juxtaposition과 equivalence relation을 보존하므로 잘 정의된다. 또

$\psi : F \rightarrow E(K, v_0)$ 를 정의하자.

$$(v, v') \mapsto \alpha_v v v' \alpha_{v'}^{-1}$$

이 때 각 vertex  $v$ 마다  $v_0$ 에서  $v$ 로 가는 simplicial path  $\alpha_v$ 를  $T$ 에서 선택하고 고정시키자.  $T$ 가 모든 vertex를 다 포함하므로  $\psi$ 는  $R$ 의 원소들을 모두 0으로 보내므로

$F/R \xrightarrow{\bar{\psi}} E(K, v_0)$ 를 induce한다.  
 $\phi \circ \bar{\psi} = id.$   $\bar{\psi} \circ \phi = id.$  임은 쉽게 알 수 있으므로 정리가 증명되었다.

□

**따름정리 5** Let  $K$  be a finite connected simplicial complex. Then  $\pi_1(|K|, v_0)$  is finitely presented.

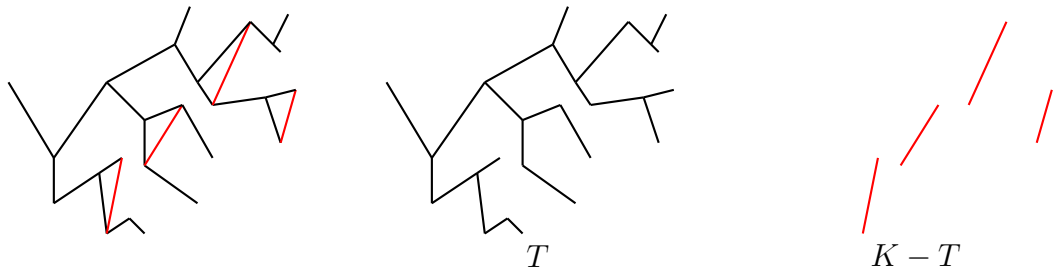
**증명**

$\pi_1(|K|, v_0) = E = G$ 인데 edge의 갯수가 유한이므로 generator의 갯수도 유한이고,  $G$ 의 relation이 유한이므로 relation의 갯수도 유한이다. 따라서 finitely presented이다.

□

**따름정리 6** Let  $K$  be a connected graph. If  $T$  is a maximal tree in  $K$ , then  $E(K, v_0)$  is a free group generated by the 1-simplices in  $K - T$ .

**증명** 이는  $G$ 의 정의에 의해서 당연하다.



□

**Note** Let  $K$  be a finite connected graph,  $n_1$  be the number of 1-simplices in  $K$  and  $n_0$  be the number of 0-simplices in  $K$ . Then  
 The number of 1-simplices in  $K - T = n_1 - (n_0 - 1) = 1 - (n_0 - n_1) = 1 - \chi(K)$ .

**정리 7** Let  $p: \tilde{X} \rightarrow X$  be a covering. If  $X = |K|$  for some simplicial complex  $K$ , then the simplicial complex structure of  $X$  can be lifted to  $\tilde{X}$  in such a way that  $p$  becomes a simplicial map.

**증명**

simplex의 fundamental group은 trivial이다. 따라서 lifting할 수 있고  $\tilde{X}$ 에서도 locally 똑같이 할 수 있다.

**숙제 18** (Prove in detail.)

□

**따름정리 8** 1. Any subgroup of a free group is free.

2. Let  $F$  be a free group on  $n$  generators and  $F'$  be a subgroup of  $F$  of index  $m$ . Then  $F'$  is a free group in  $1 - m + mn$  generators.

**증명**

1.  $\exists K$ , a connected graph such that  $\pi_1(|K|) = F$ .

$F' < F \Rightarrow \exists$  a covering  $K'$  of  $K$  such that  $\pi_1(K') = F'$  and  $K'$  is also a graph.  
 $\Rightarrow F'$  is free.

2. Can take  $K$  as a finite graph.

$n = 1 - \chi(K)$  and  $\chi(K') = m\chi(K)$  따라서  $F'$ 의 generator의 갯수는  $1 - \chi(K') = 1 - m\chi(K) = 1 - m(1 - n) = 1 - m + mn$ 이다.

□