

### 4-graph の S-同値

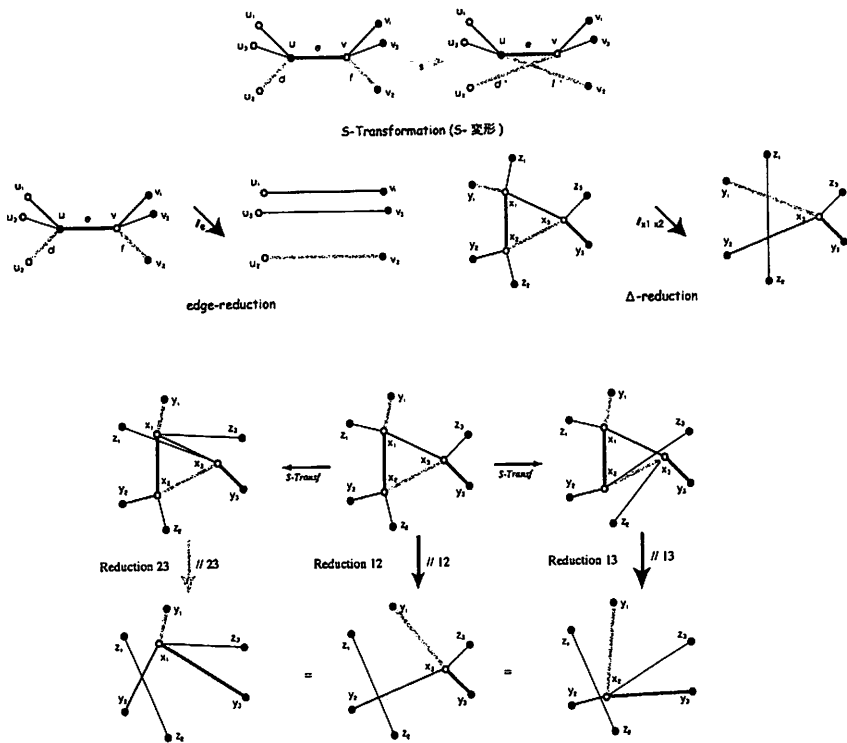
津久井 康之(専修大学)

#### § Introduction

loopを持たない連結 4-regular graph  $G = (V, E)$  に  $c: E \rightarrow N_4 = \{1, 2, 3, 4\}$  を、 $e \sim e'$  (共通端点を持つ) ならば  $c(e) \neq c(e')$  となる map (proper edge-colouring) とするとき、 $(G, c)$  または略して  $G$  を 4-graph という(すべての 4-regular graph が 4-graph となるわけではない)。集合  $X$  に対し  $\#X$  は  $X$  の濃度、 $\#_c X$  は  $X$  の連結成分数、 $G$  がグラフのとき  $|G| = \#V(G)$  は  $G$  の位数をそれぞれ表わす。

グラフ論的興味から、simple graph だけを対象とする。

**Definition 1.** ( $S$ -変形, edge-reduction,  $\Delta$ -reduction)



この  $S$ -変形が simple graph の範囲でできないときは  $S$ -変形不可能と呼ぶ。  
 $G_2$  が  $G_1$  から有限回の  $S$ -変形で得られるとき、 $G_1$  と  $G_2$  は  $S$ -同値であるという。

この研究の一部は専修大学研究助成(2003,2004)による。

*reduct*する辺が長さ3のサイクル上にあるときこの *reduction* を  $\Delta$ -*reduction* という。図のように  $S$ -変換を行えば、 $\Delta$ のどの辺で *reduct*しても結果は変わらない。

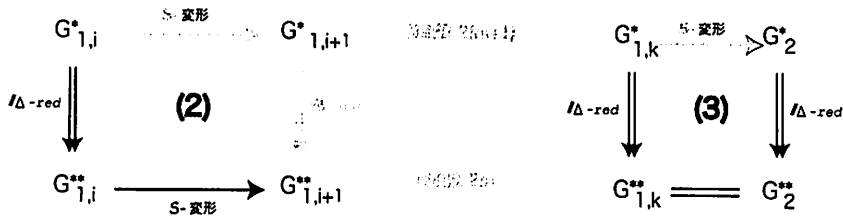
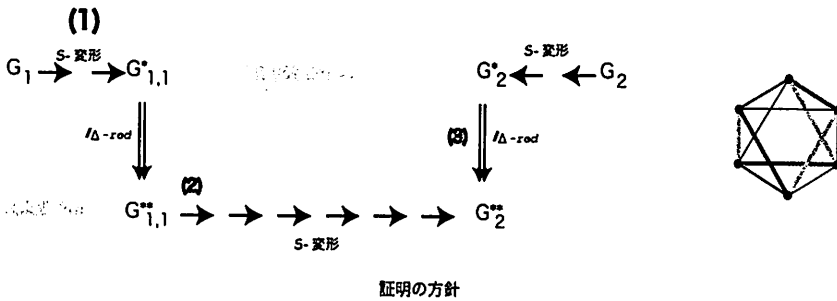
§ 定理と証明方針

Theorem.

連結な 4-graph  $G_1, G_2$  について、 $|G_1| = |G_2|$  ならば、 $G_1$  と  $G_2$  は  $S$ -同値である。

証明方法の概略。

証明はグラフの位数の帰納法による。対象のグラフの最小位数(頂点数)は6で、 $K_6 - \{3\text{辺}\}$  である。



$G_1, G_2$  を同じ位数の連結 4-graph とする。

(1)  $G_1, G_2$  に  $S$ -変形を行い、 $\Delta$ -*reduction* 可能な  $G_{1,1}^*, G_2^*$  を得る。

$G_{1,1}^*, G_2^*$  を  $\Delta$ -*reduction* して得られる  $G_{1,1}^{**}, G_2^{**}$  は帰納法の仮定から  $S$ -同値であり、 $G_2^{**}$  は  $G_{1,1}^{**}$  から有限回の  $S$ -変形で得られる。

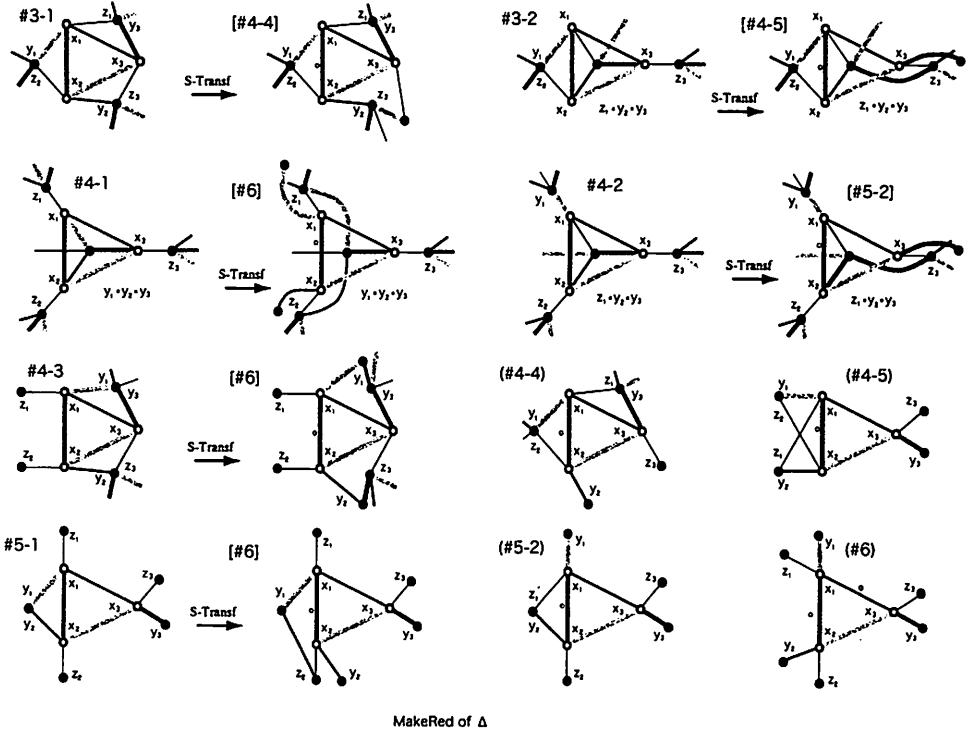
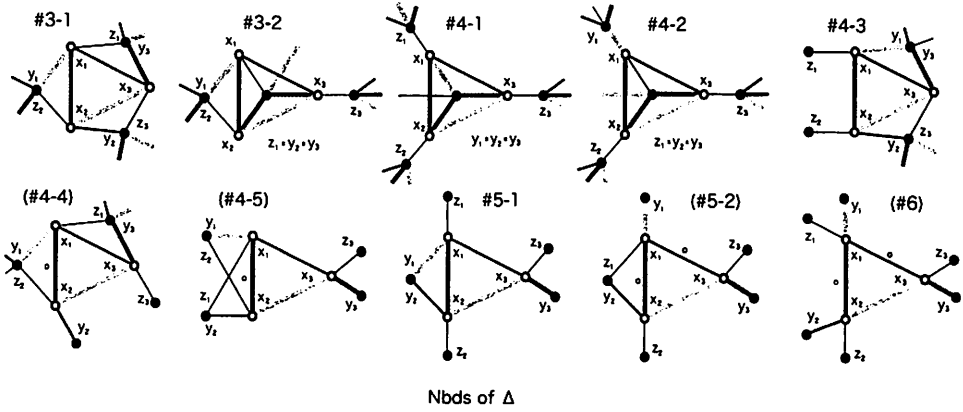
(2)  $G_{1,i+1}^{**}$  が  $G_{1,i}^{**}$  から 1 回の  $S$ -変形で得られるとき  $G_{1,i}^*$  から有限回の  $S$ -変形で  $G_{1,i+1}^*$  を構成し、これの  $\Delta$ -*reduction* が  $G_{1,i+1}^{**}$  となるようにする。

(3) さいごに、図のような  $G_{1,k}^{**} = G_2^{**}$  と  $G_{1,k}^*$  を得るので、 $G_{1,k}^*$  から  $G_2^*$  への有限回の  $S$ -変形を構成する。

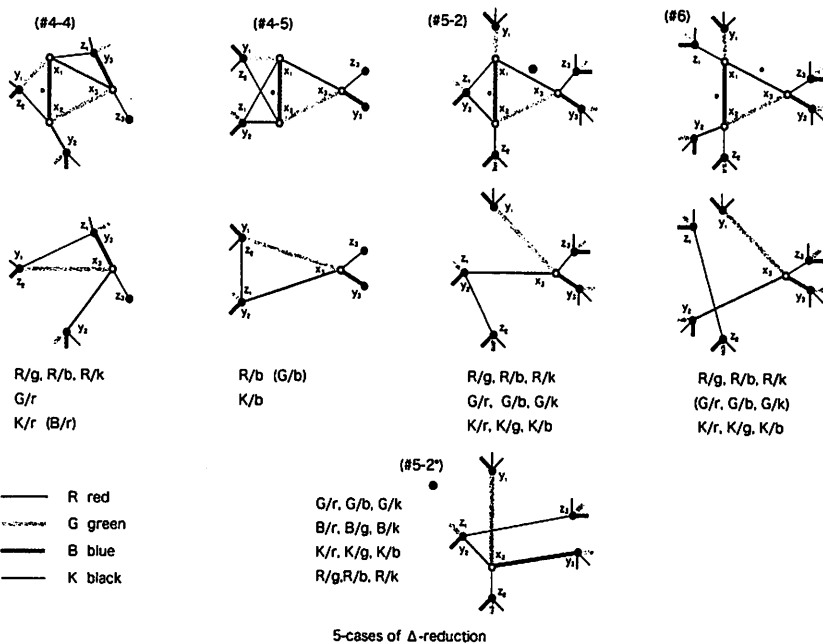
§ 証明

(1) 任意の 4-graph について  $S$ -変形によって長さ3のサイクル  $\Delta$  を作る事ができる [1, Lemma 4.1]。ただし、 $\Delta$  が存在してもそれが  $\Delta$ -*reduction* 可能とは限らない。4-graph 内で長さ3のサイクル  $\Delta$  の近傍を分類すると次のようである [Nbds of  $\Delta$ ]。

次にedge-reduction 出来ない  $\Delta$  に対して  $\S$ -変形をすれば  $\Delta$ -reduction 可能にできることを示す[MakeRed  $\Delta$ ].



また、 $\Delta$ -reduction 出来る5つの場合(#4-4, #4-5, #5-2, #5-2\*, #6) について  $\Delta$ -reduction の様子を示す。



(2)  $G_{1,i}^{**}$  から  $G_{1,i+1}^{**}$  への  $S$ -変形が  $reduce$  する  $\Delta$  の近傍でなければ  $G_{1,i}^*$  から  $G_{1,i+1}^*$  への  $S$ -変形はそのままよいから、 $\Delta$ -reduction の5つの場合ごとに考えればよい [LeftS(-変形)]。「LiftS#44B/g」は、Case(#4-4)で blue の辺に沿って、green の辺の  $S$ -変形の Lift を意味する。

(3)  $G_{1,k}^*$  の  $\Delta_1$  を reduction して得られる  $G_{1,k}^{**}$  の頂点を  $x$ ,  $G_2^*$  の  $\Delta_2$  を reduction して得られる  $G_2^{**}$  の頂点を  $y$  とする。  $G_{1,k}^{**} = G_2^{**}$  内で  $x$  と  $y$  を結ぶ path を  $P$  とする。この path  $P$  に沿って  $\Delta_1$  を  $\Delta_2$  まで  $S$ -変形で移すことが出来ればよい。このためには、 $\Delta_1$  に隣接する任意の頂点に新しい  $\Delta$  を、 $S$ -変形で作ればよいから、 $\Delta$ -reduction の各場合について確かめればよい。

「Move $\Delta$ #52B-g」は、(case#5-2)で、blue の辺の reduction で green の辺で隣接する頂点への  $\Delta$  の移動を表している。

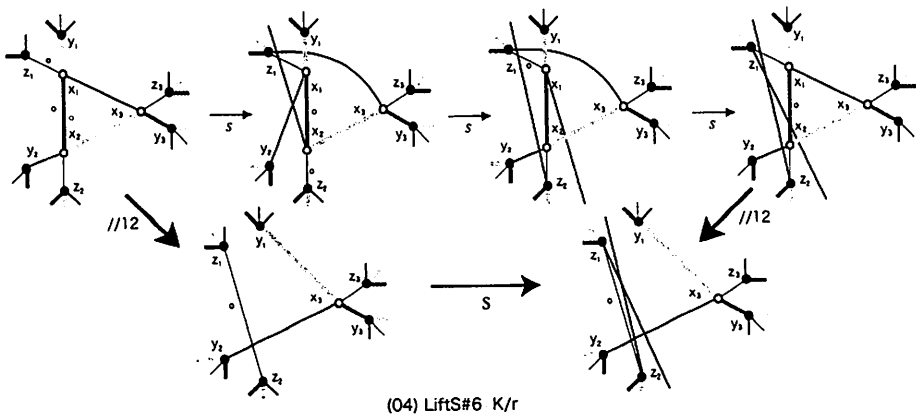
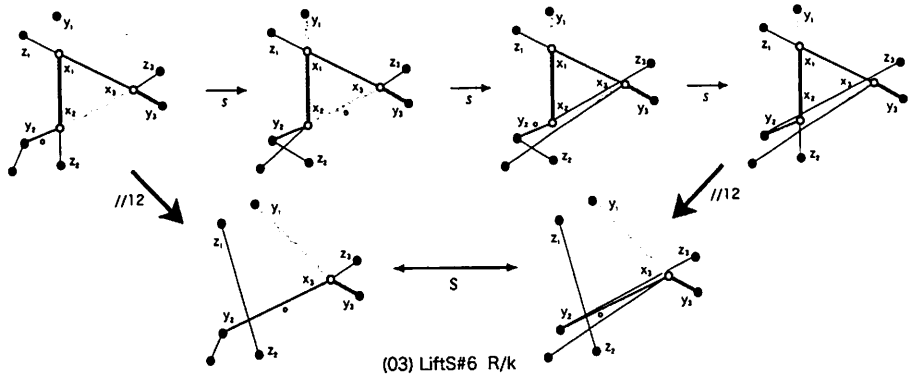
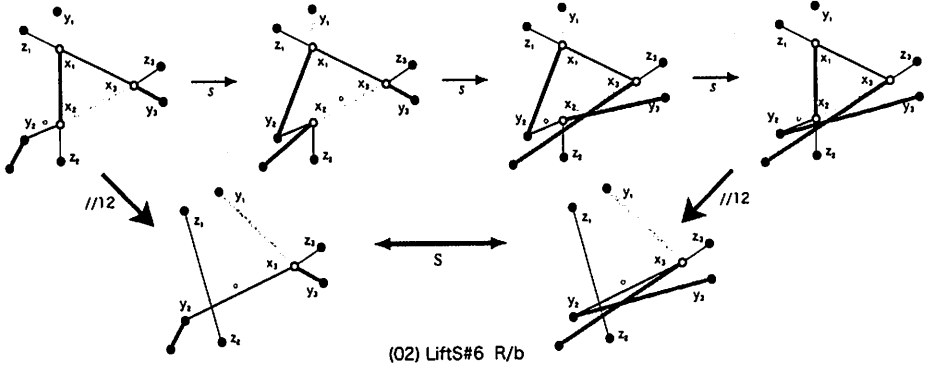
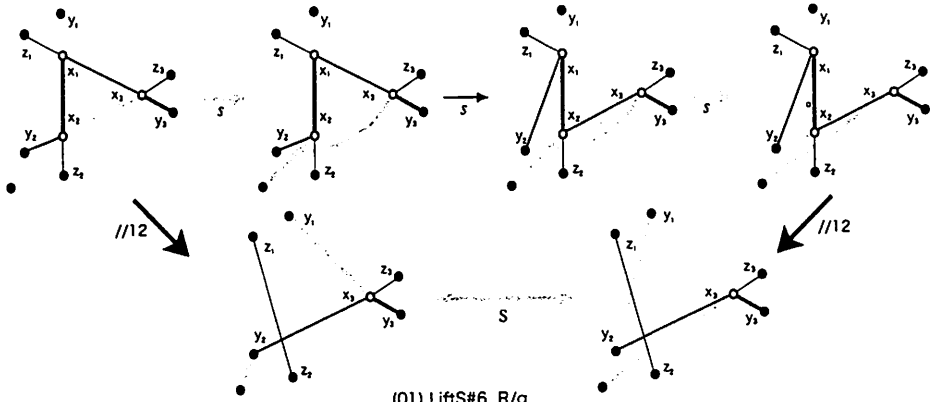
以上二つの場合についての証明を示す図はこの本文のあとにつける。最後の図は頂点数8のすべての 4-graph の間の関係を示すものである。

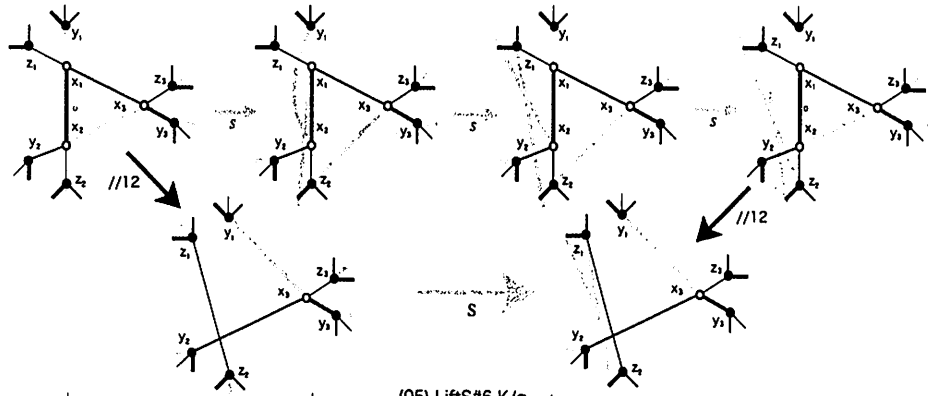
### REFERENCES

1. Tsukui Y., *Transformations of edge-coloured cubic graphs*, Discrete Math. **184** (1998), 183-194.
2. Tsukui Y., *4-regular Graph のある族について*, Hakone Seminar **21** (2005), 55-58.
3. Tsukui Y., *3-graph と 4-graph について*, Hakone Seminar **24** (2008), 59-66.

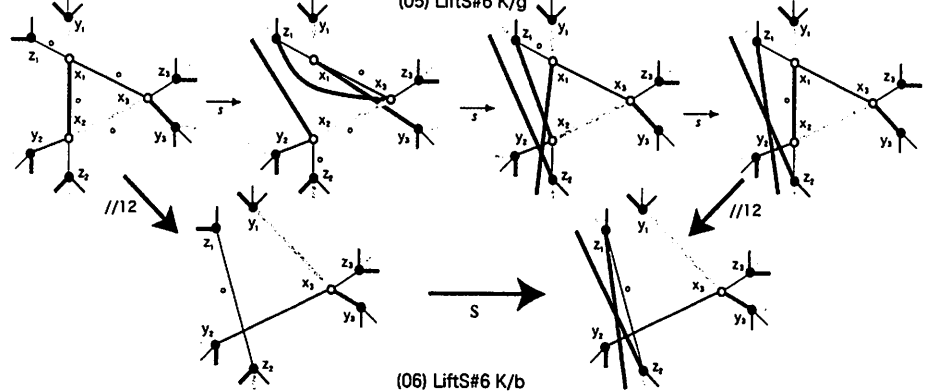
DEPARTMENT OF NETWORK AND INFORMATION, SENSU UNIVERSITY, 2-1-1 HIGASHI-MITA, TAMAKU, KAWASAKI, 214-8580 JAPAN.

E-mail address: tsukui@isc.senshu-u.ac.jp

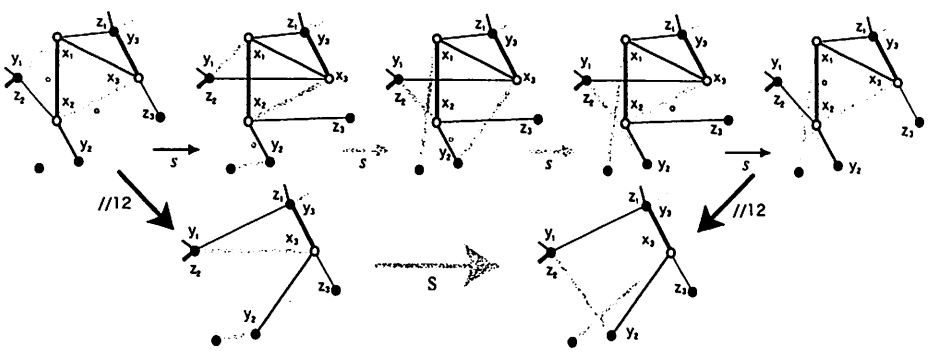




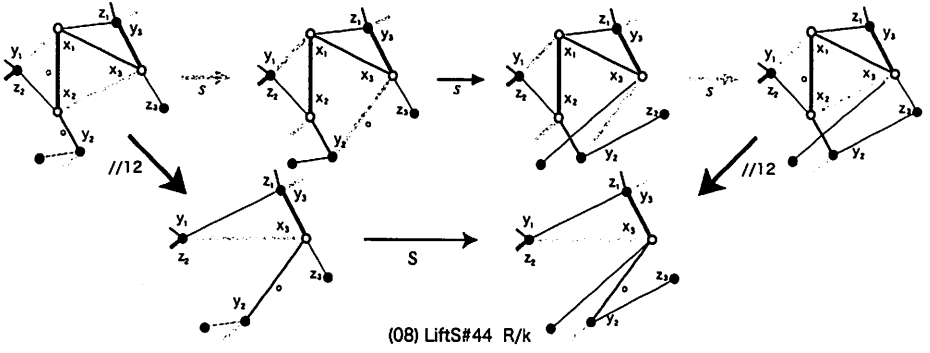
(05) LiftS#6 K/g



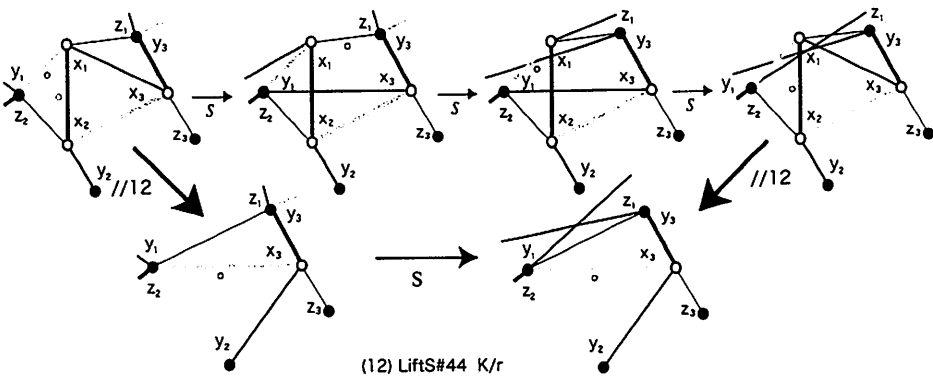
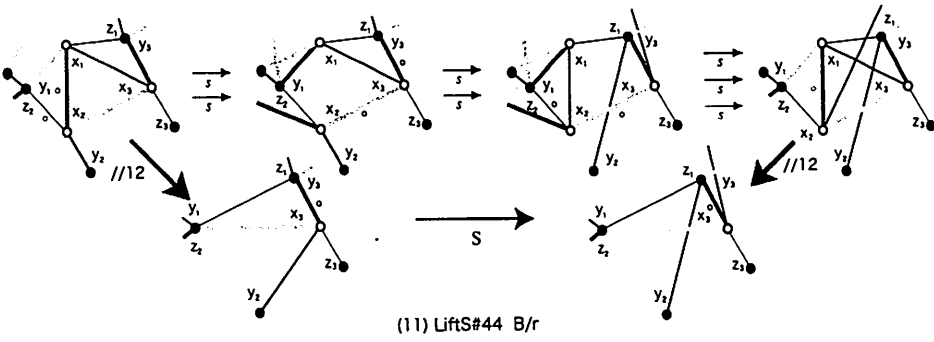
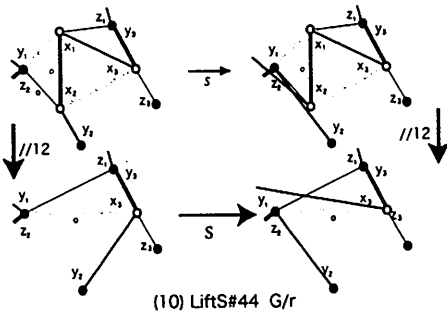
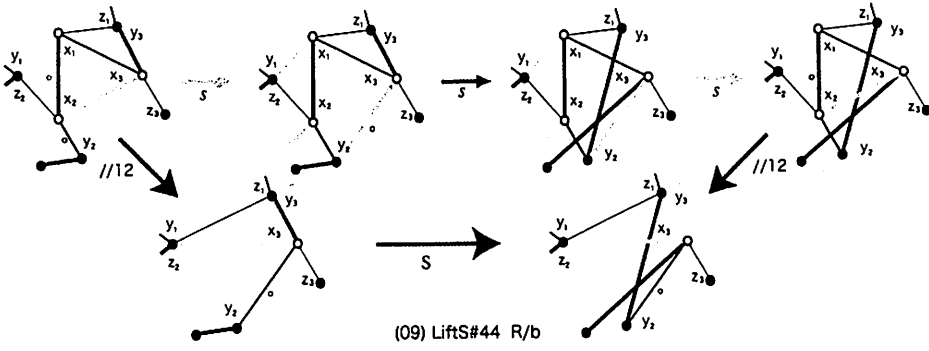
(06) LiftS#6 K/b

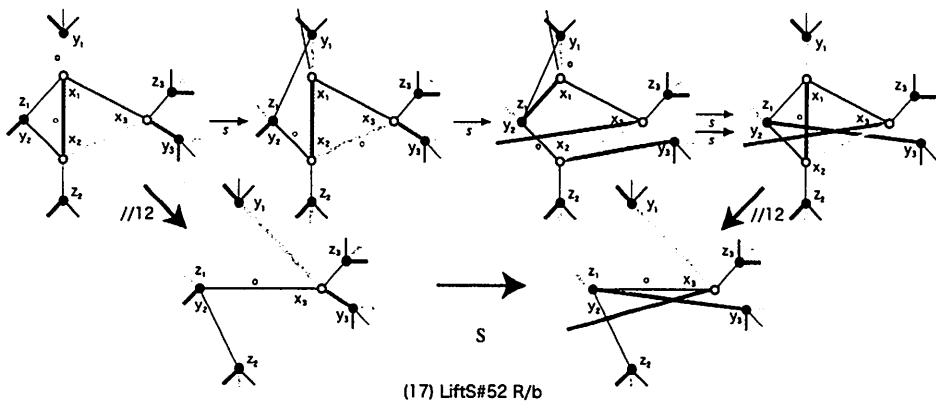
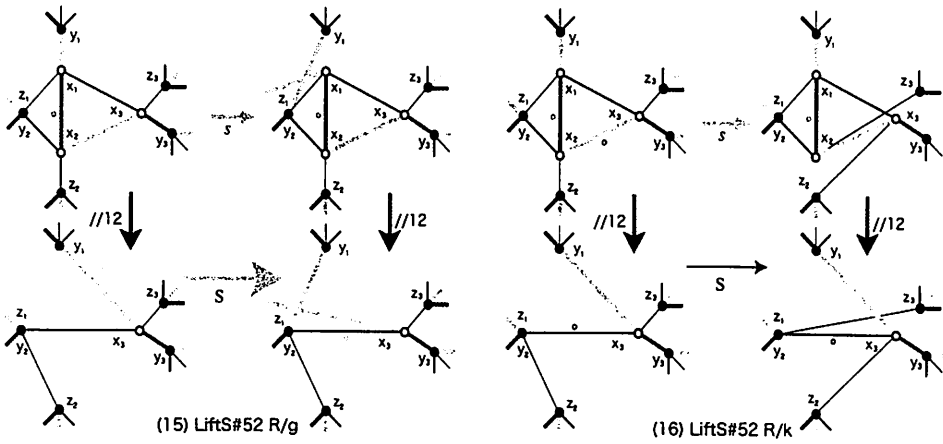
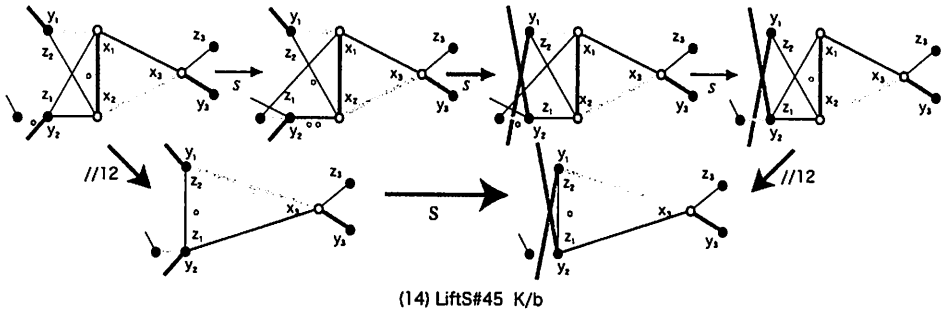
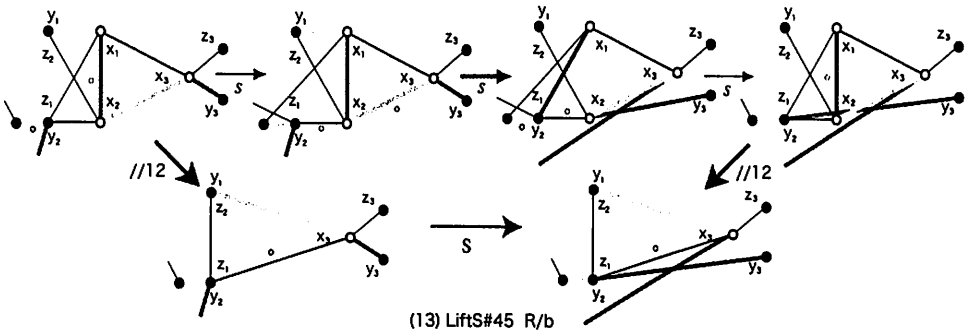


(07) LiftS#44 R/g

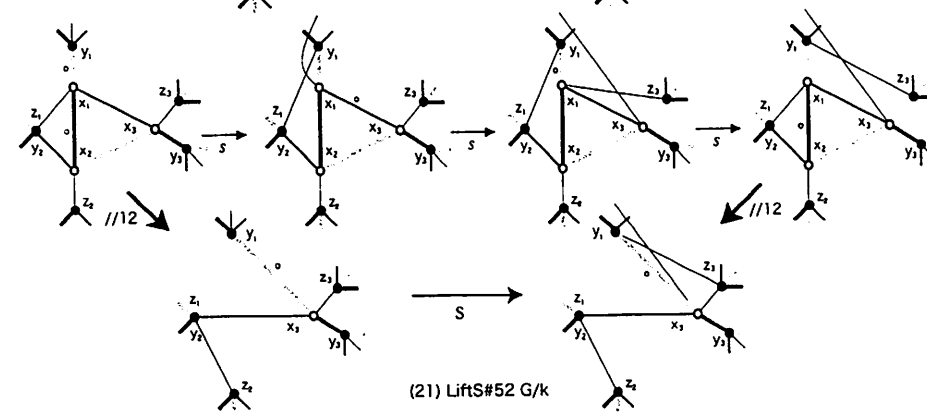
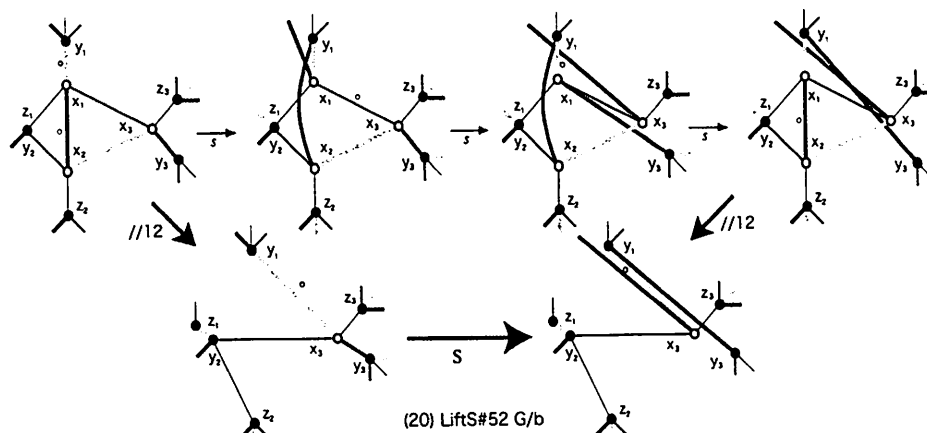
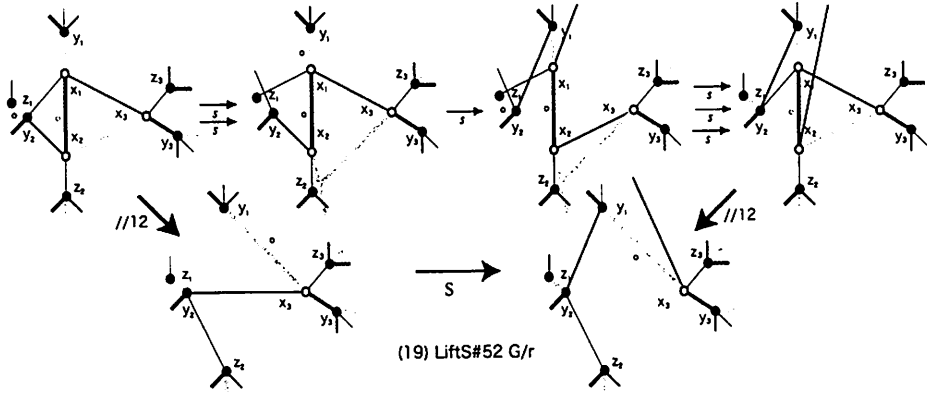
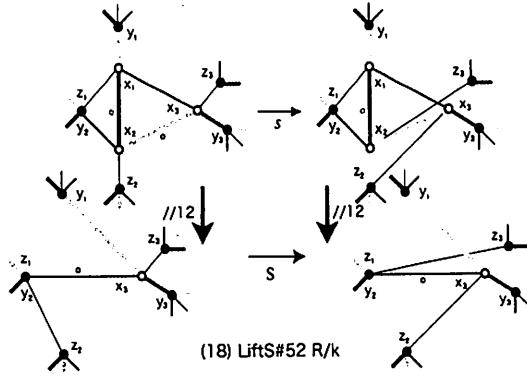


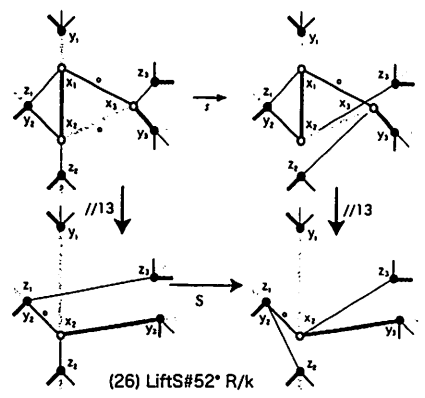
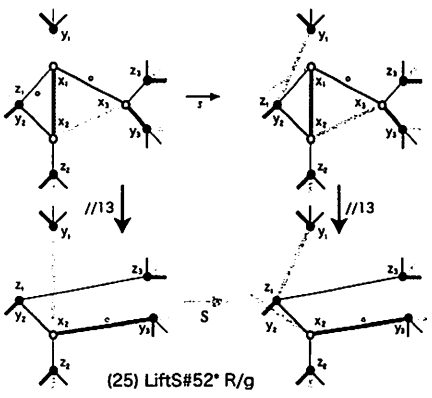
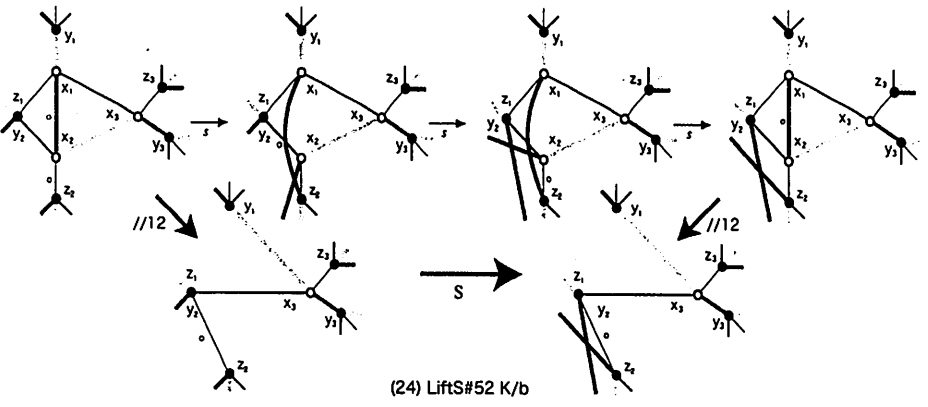
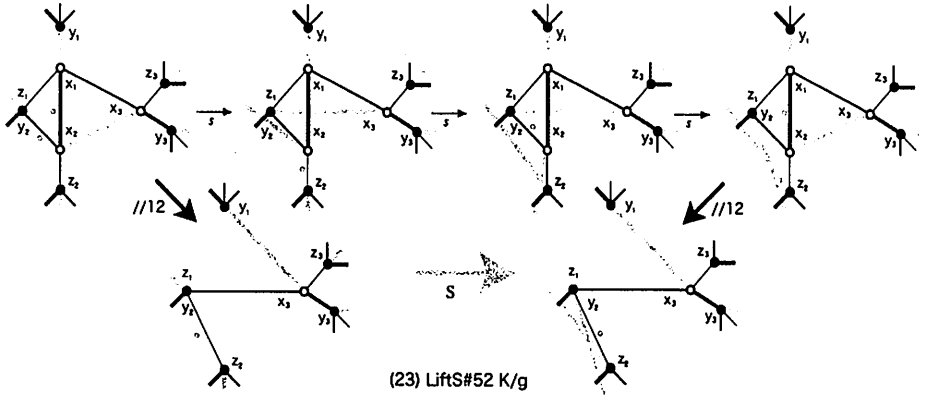
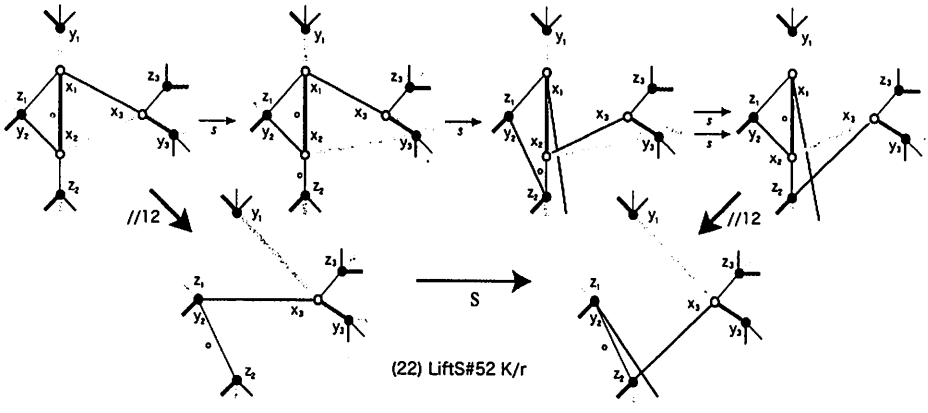
(08) LiftS#44 R/k

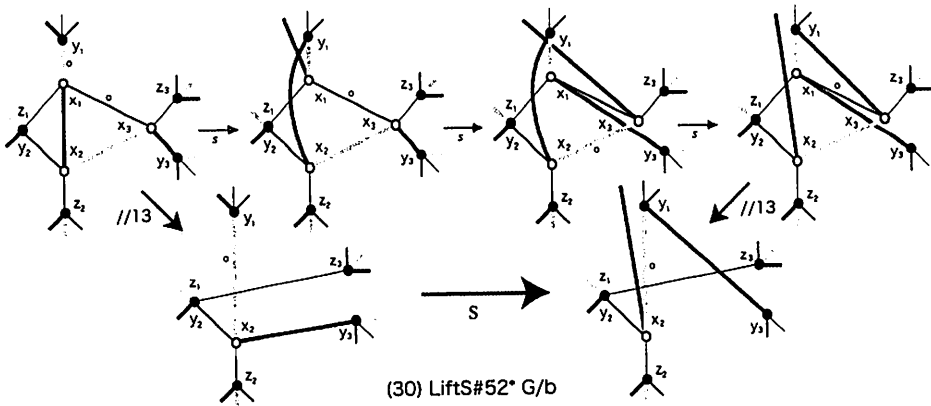
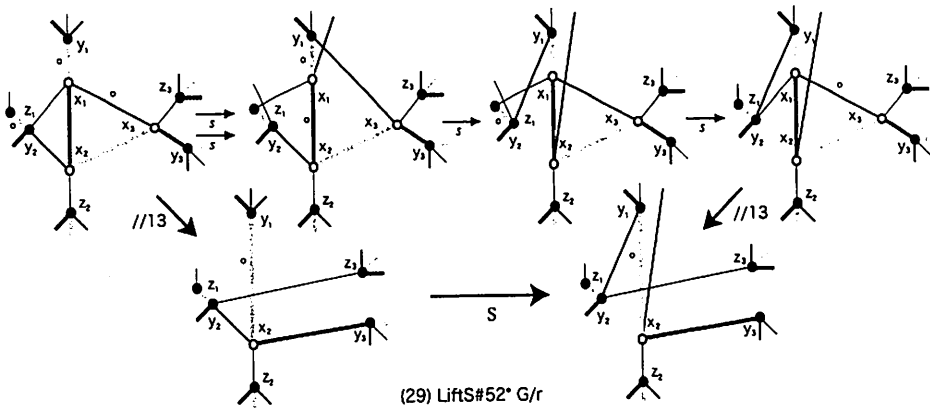
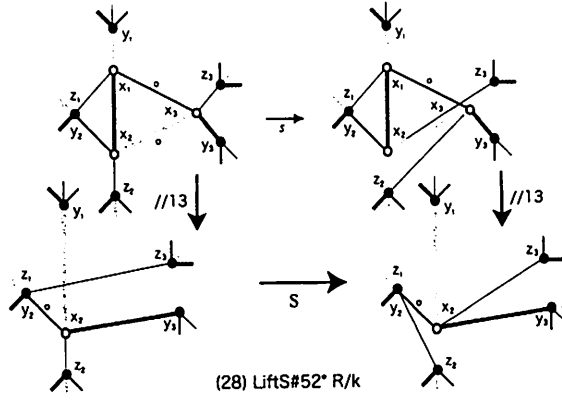
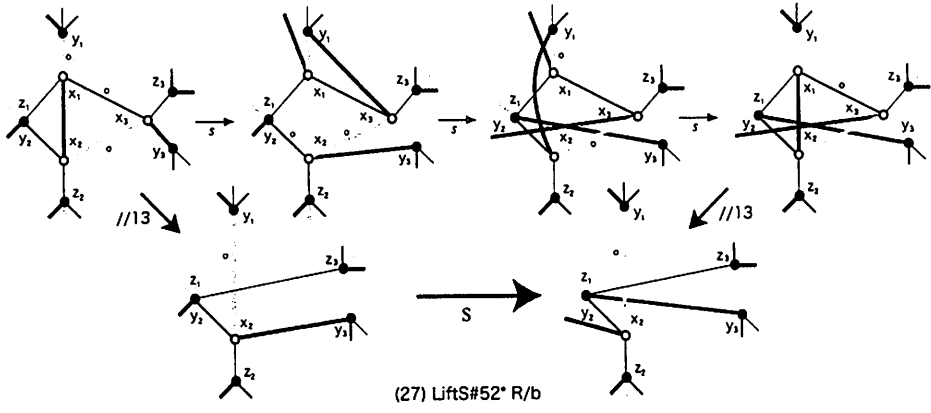


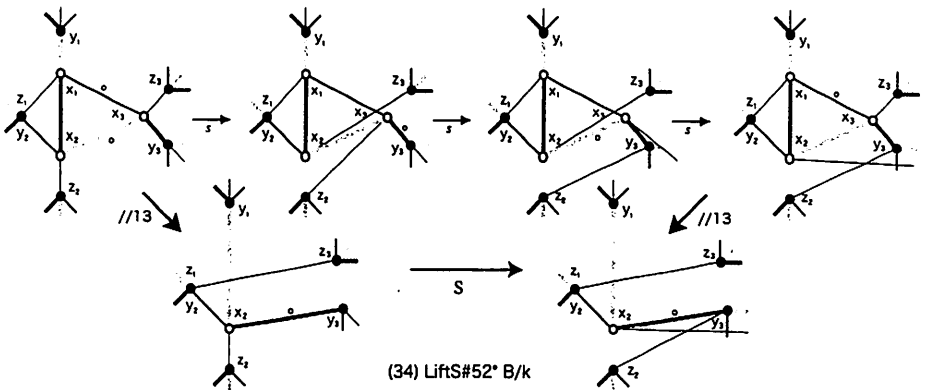
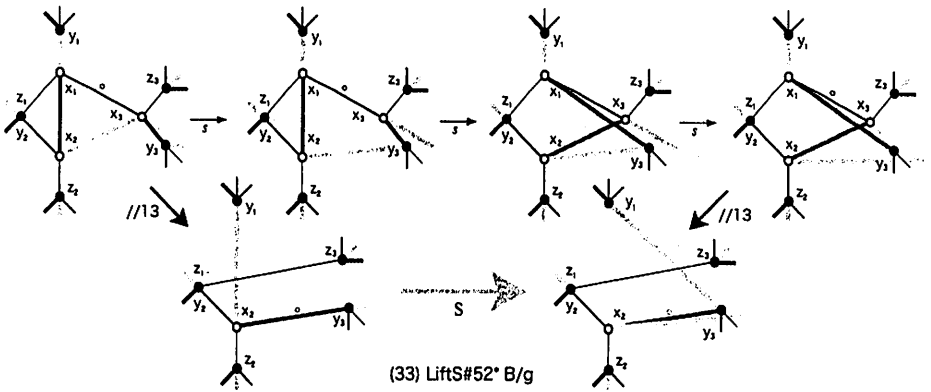
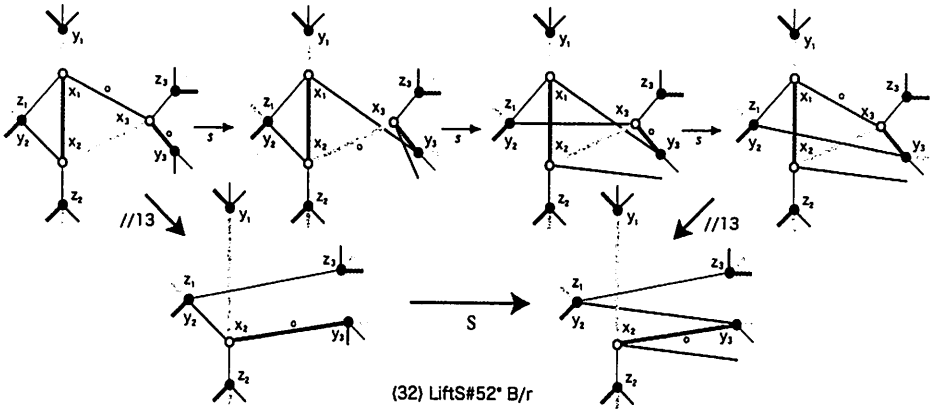
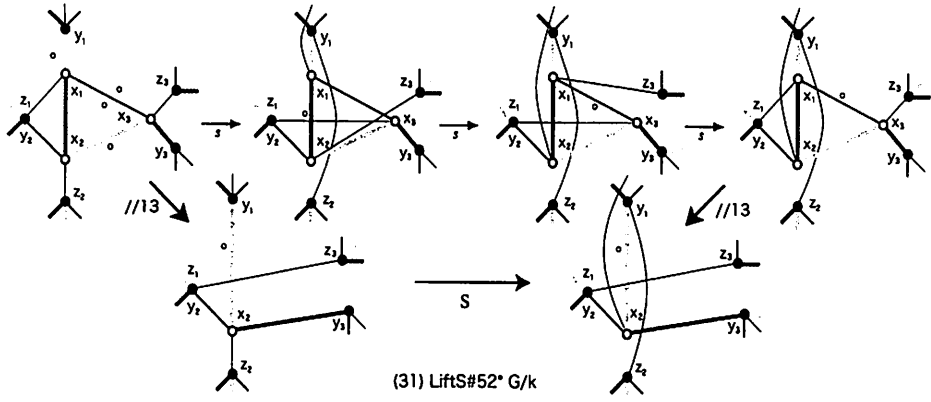


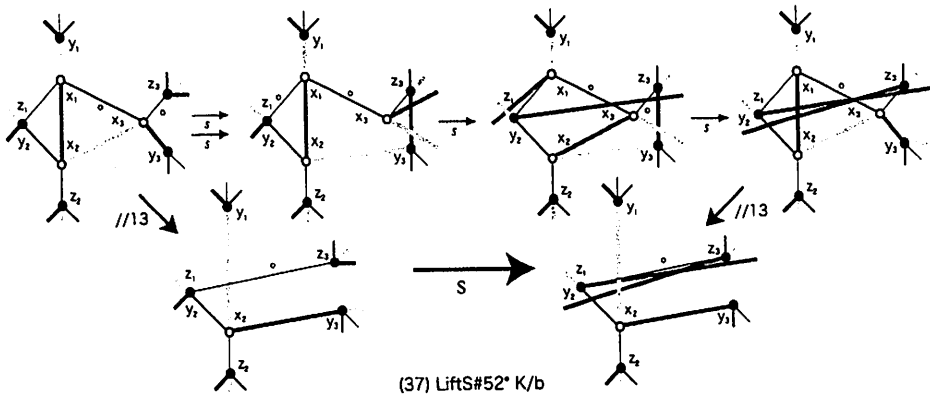
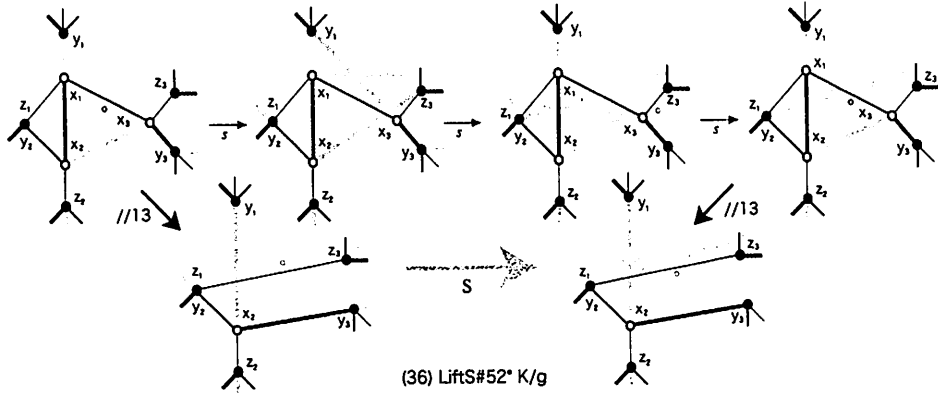
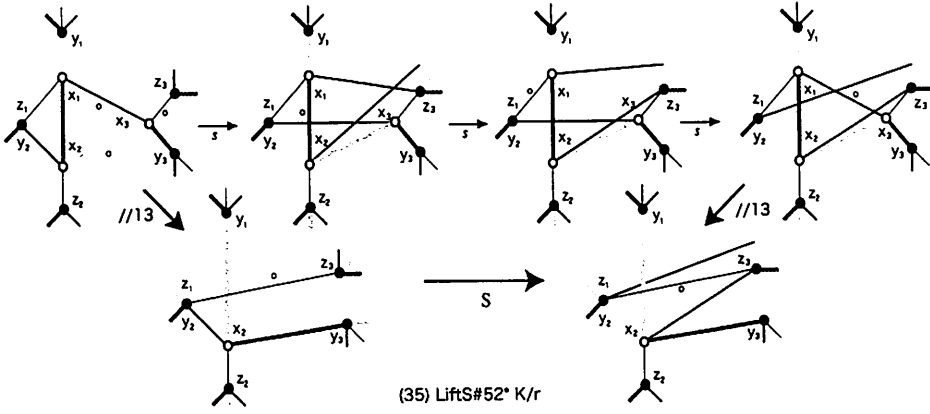


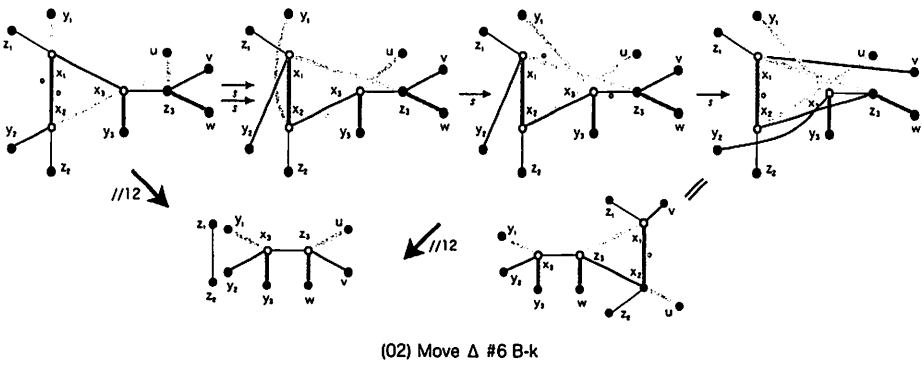
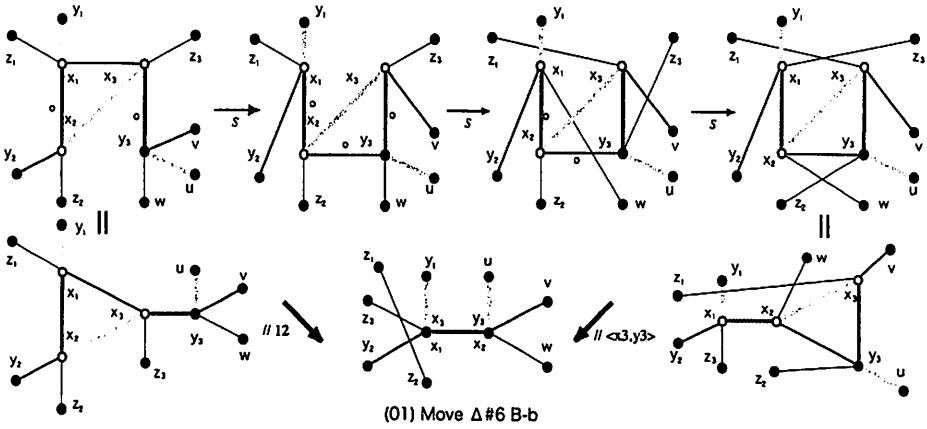
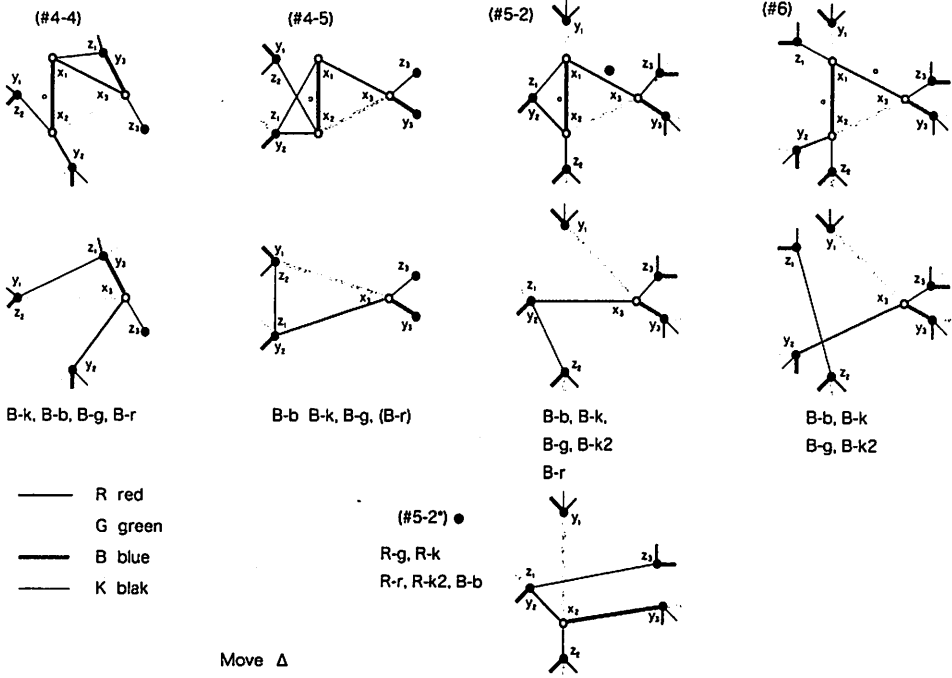


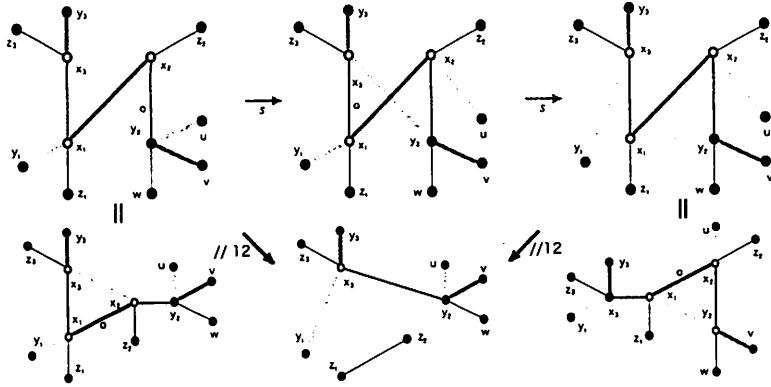




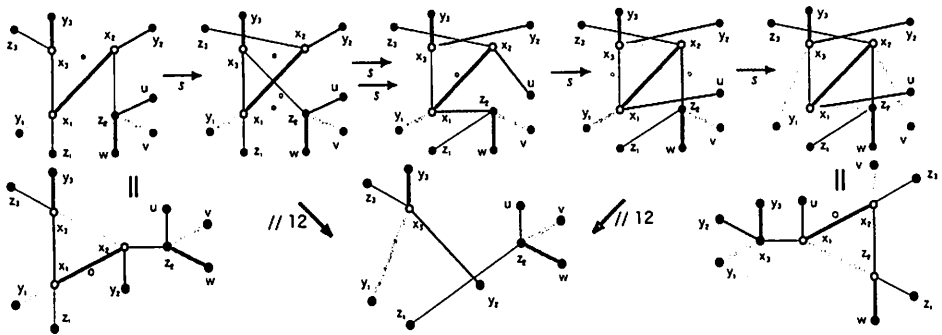




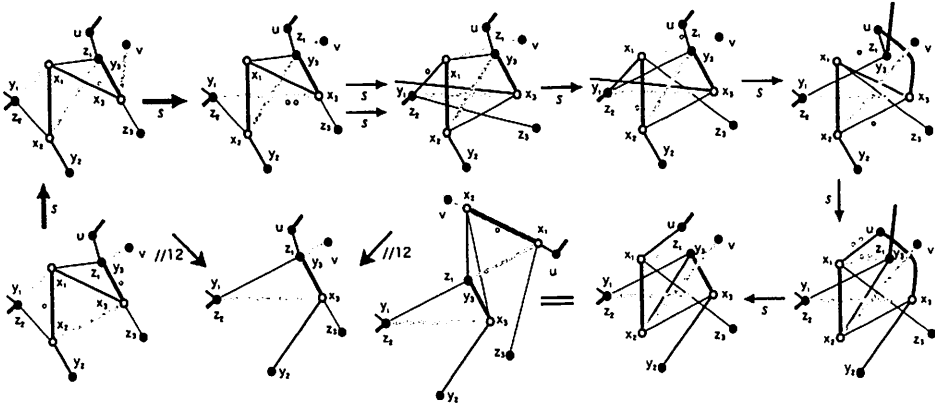




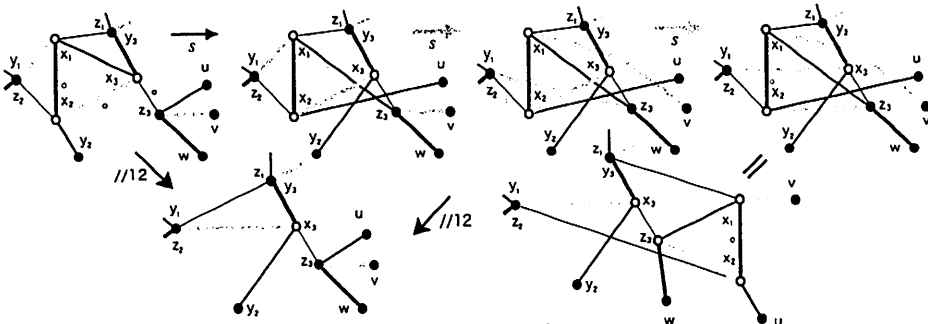
(03) Move  $\Delta$  #6 B-r



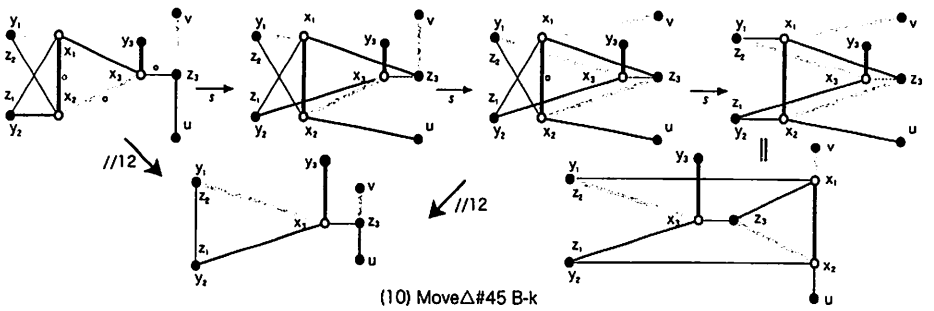
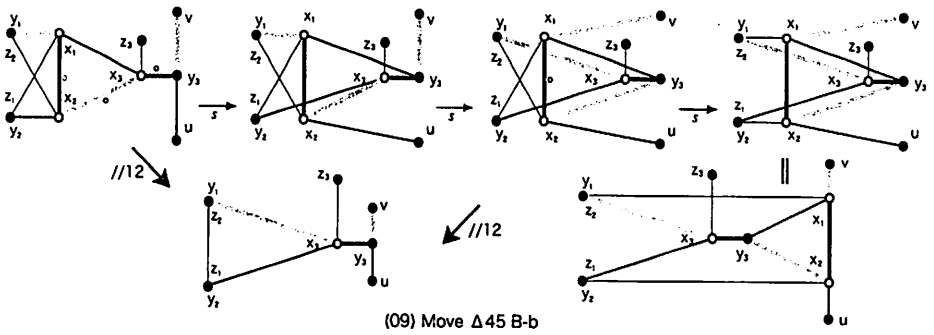
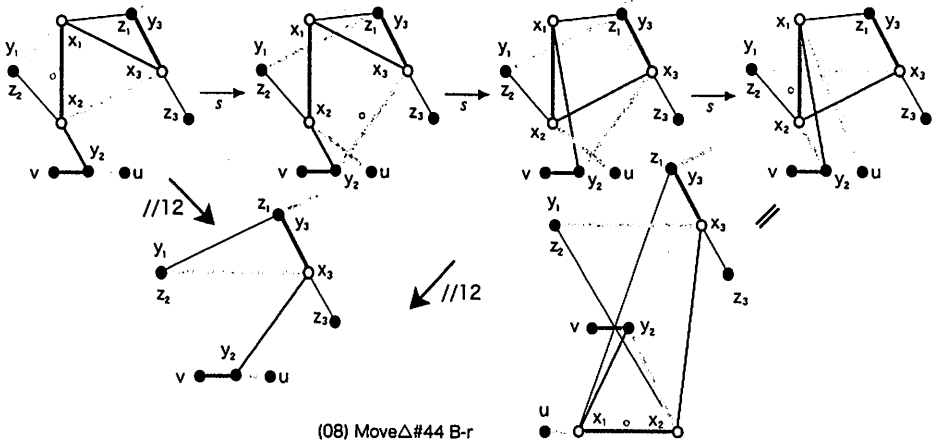
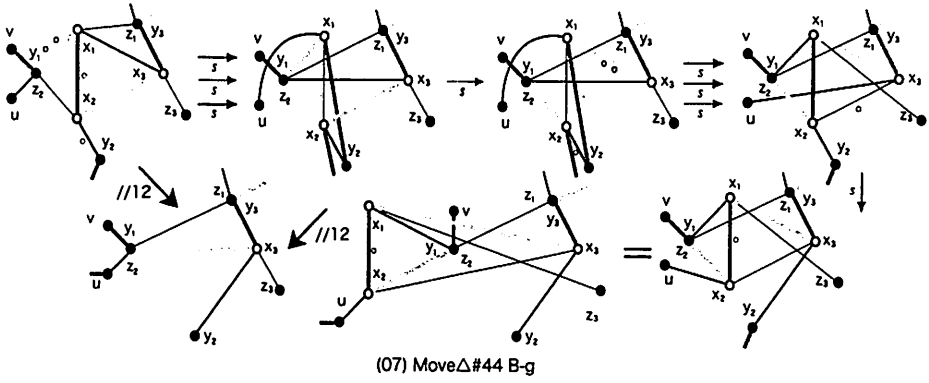
(04) Move  $\Delta$  #6 B-k2



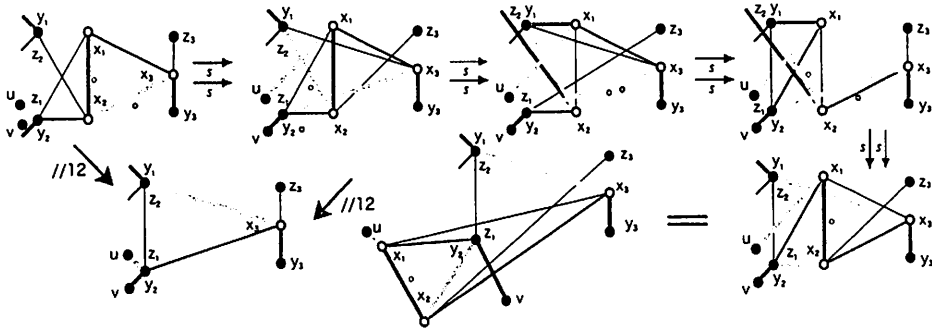
(05) Move  $\Delta$  #44 B-b



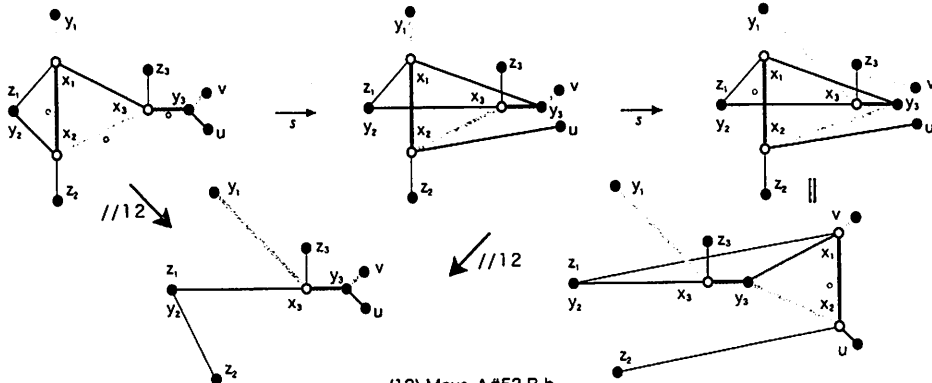
(06) Move  $\Delta$  #44 B-k1



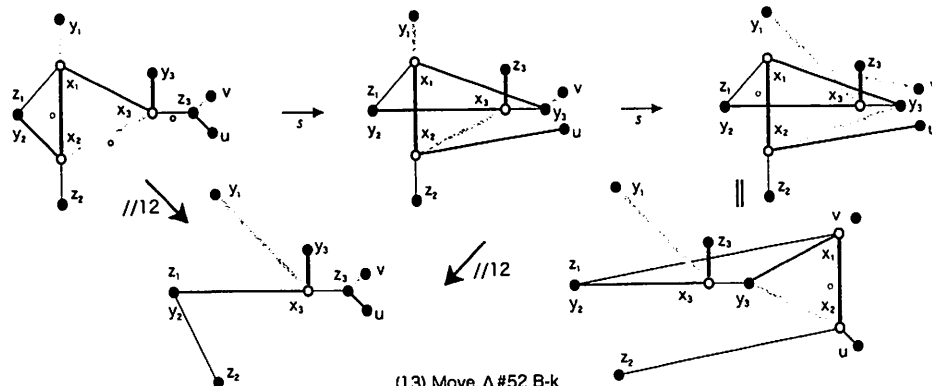




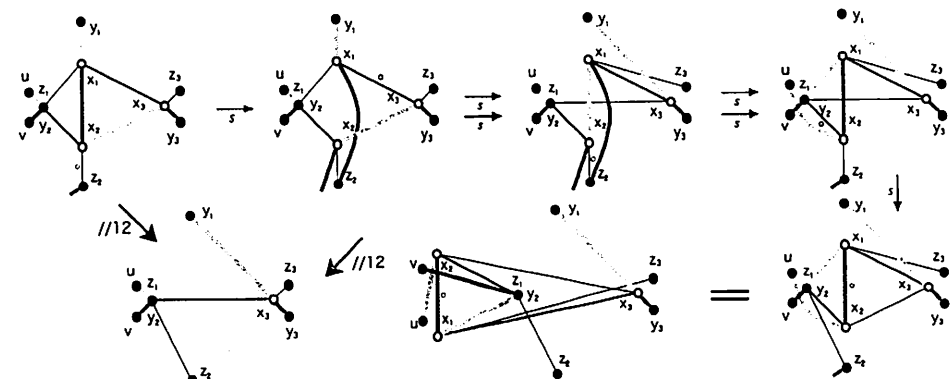
(11) Move  $\Delta 45$  B-r



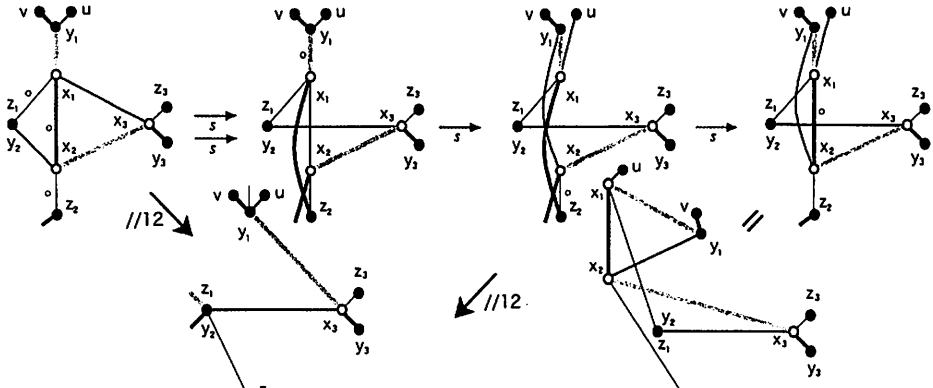
(12) Move  $\Delta \#52$  B-b



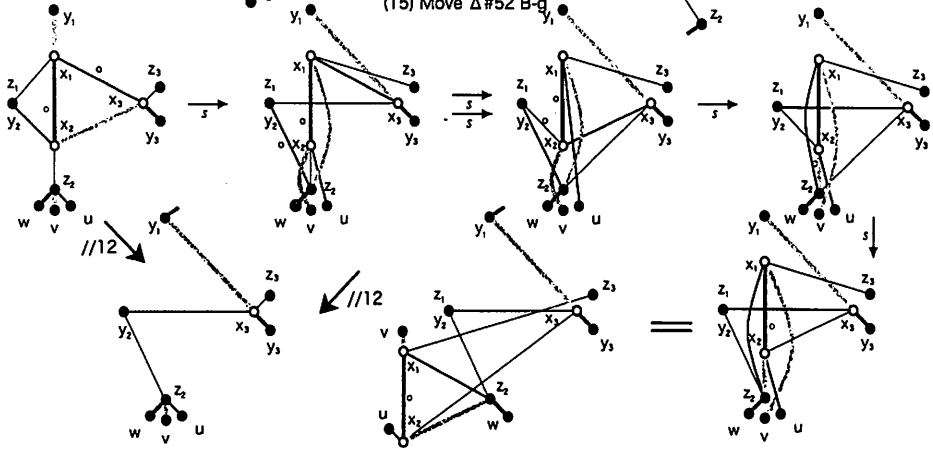
(13) Move  $\Delta \#52$  B-k



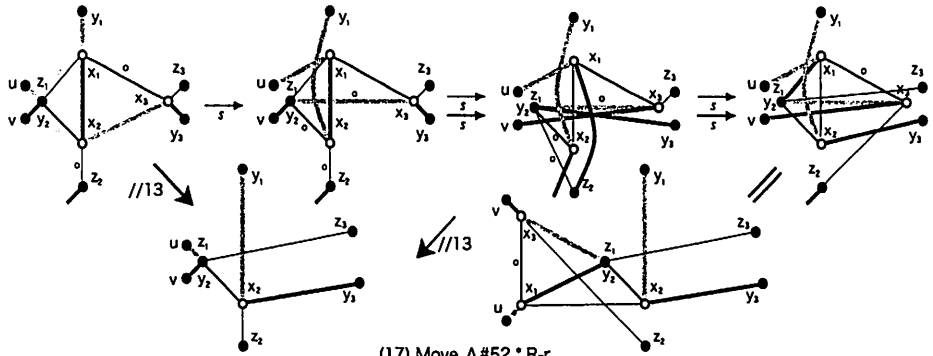
(14) Move  $\Delta \#52$  B-r



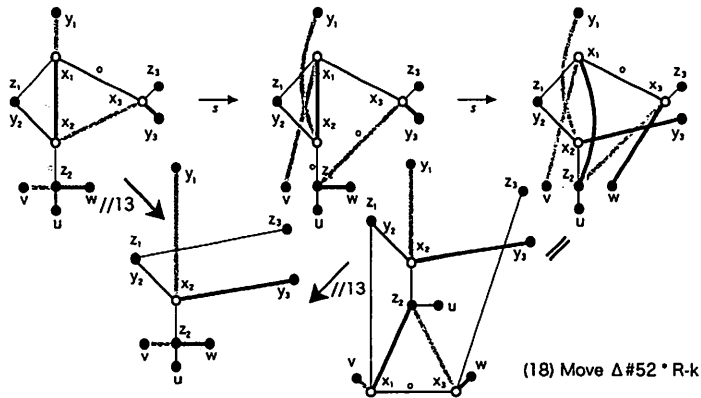
(15) Move  $\Delta\#52$  B-g



(16) Move  $\Delta\#52$  B-k



(17) Move  $\Delta\#52^* R-r$



(18) Move  $\Delta\#52^* R-k$

