

# M2-Images

## Intersections

J.C. Iehl

October 18, 2010

## Résumé des épisodes précédents

résumé :

- ▶ déterminer la visibilité de 2 points,
- ▶ permet de calculer les transferts d'énergie,
- ▶ ombre, pénombre, reflet, transparence, ...

trop d'intersections calculées ...

# Accélération

pour une image  $L \times H$ , et  $N$  objets :

- ▶  $L \times H \times N$  intersections à calculer pour trouver les objets visibles à travers chaque pixel,
- ▶ ombres ?  $\times S$ , un rayon supplémentaire par point sur une source,
- ▶ transparence ?  $\times 2^P$ , 2 rayons supplémentaires par réflexion, réfraction,  $P$  fois.

idée :

grouper les objets et ne tester que les objets des groupes qui peuvent intercepter un rayon.

autre idée :

optimiser ou paralléliser les tests pour "aller plus vite" ?

# Hierarchie (de groupes) d'objets

idée :

- ▶ grouper les objets "proches",
- ▶ utiliser une forme simple pour représenter le groupe complet,
- ▶ une sphère englobante, un cube, etc.
- ▶ approximation : on en cherche pas une forme exacte, juste un moyen de réduire le nombre de tests,
- ▶ si un rayon n'intercepte pas l'englobant, il ne peut pas "toucher" un objet du groupe.

# Hierarchie (de groupes) d'objets

comment construire la hiérarchie ?

- ▶ s'inspirer des arbres binaires de recherche équilibrés ?
- ▶ d'une recherche dichotomique ?

arbre "binaire" en dimension 3 ? combien de fils ?

# Hiérarchie (de groupes) d'objets

arbres :

- ▶ arbre en dimension 3 : octree, "arbre octal", 8 fils,
- ▶ rester en dimension 1 ? découper un axe à la fois, récursivement ?

combien de "découpages binaires" pour représenter un octree ?

# Hierarchie (de groupes) d'objets

algorithme de construction :

- ▶ problème (et solution) classique :
- ▶ insérer les objets dans l'ordre mais l'arbre ne sera pas équilibré,
- ▶ ou "trier" les objets pour équilibrer l'arbre.

# Hierarchie (de groupes) d'objets

algorithme de construction équilibrée classique :

- ▶ construction de la racine vers les feuilles :
- ▶ trier les objets,
- ▶ affecter la première moitié au fils gauche,
- ▶ le reste au fils droit,
- ▶ recommencer sur chaque sous ensemble.

trier des objets 3d ?

- ▶ trier sur  $X$ , partitionner sur  $X \Rightarrow 2$  sous ensembles,
- ▶ puis, trier sur  $Y$ , partitionner sur  $Y \Rightarrow 4$  sous ensembles,
- ▶ puis, trier sur  $Z$ , partitionner sur  $Z \Rightarrow 8$  sous ensembles.

# Hierarchie (de groupes) d'objets

construire les noeuds :

- ▶ un sous ensemble d'objets est associé à chaque noeud interne :
- ▶ déterminer un englobant de ces objets,
- ▶ les noeuds internes ne stockent pas les objets, uniquement l'englobant et les fils,
- ▶ les feuilles référencent le sous ensemble d'objets.

# Hiérarchie (de groupes) d'objets

calculs d'intersection avec un arbre :

- ▶  $\text{intersection}(\text{noeud}, \text{rayon})$  :
- ▶ calculer l'intersection du rayon et de l'englobant du noeud,
- ▶ si pas d'intersection avec l'englobant, terminer.
- ▶ sinon recommencer pour chaque fils,
- ▶  $\text{intersection}(\text{feuille}, \text{rayon})$  :
- ▶ calculer l'intersection de chaque objet avec le rayon,
- ▶ renvoyer l'intersection valide la plus proche de l'origine du rayon.

# Hierarchie (de groupes) d'objets

## améliorations :

- ▶ une seule intersection est nécessaire, la plus proche de l'origine du rayon,
- ▶ éviter de tester les noeuds "trop loins" ?
- ▶ éviter de tester les noeuds après avoir trouvé la bonne intersection ?

## intuition :

- ▶ choisir dans quel ordre parcourir les fils ? en s'éloignant de l'origine du rayon,
- ▶ ne pas parcourir les noeuds qui ne peuvent plus intercepter le rayon.

# Hierarchies

plusieurs types d'arbres :

- ▶ sur les objets, BVH (Bounding Volume Hierarchy), répartition des objets,
- ▶ sur les positions des objets, octree, découpage de l'espace, les 3 axes à la fois,
- ▶ sur les positions des objets, kD-tree, découpage de l'espace, un axe à la fois.

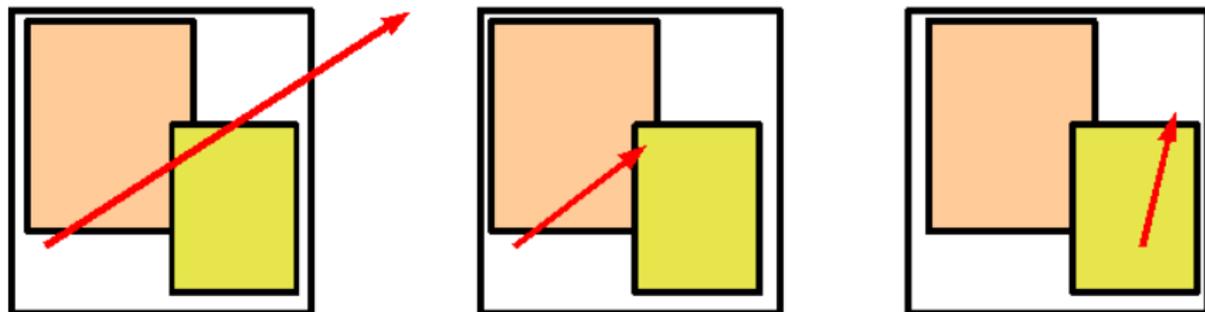
# Hierarchies

propriétés différentes selon le type d'arbre :

- ▶ récursion sur le volume :  
les fils ne s'intersectent pas,  
la première intersection trouvée est la bonne !
- ▶ récursion sur les (groupes d') objets :  
les fils peuvent s'intersecter, vérifications supplémentaires.

détails de construction et du parcours exploitant ces propriétés.

## Parcours (objets)



déterminer quels fils parcourir :

calculer l'intersection du cube englobant et du rayon pour les deux

fils :  $[near\ far]_{gauche}$ ,  $[near\ far]_{droit}$

# Parcours (objets)

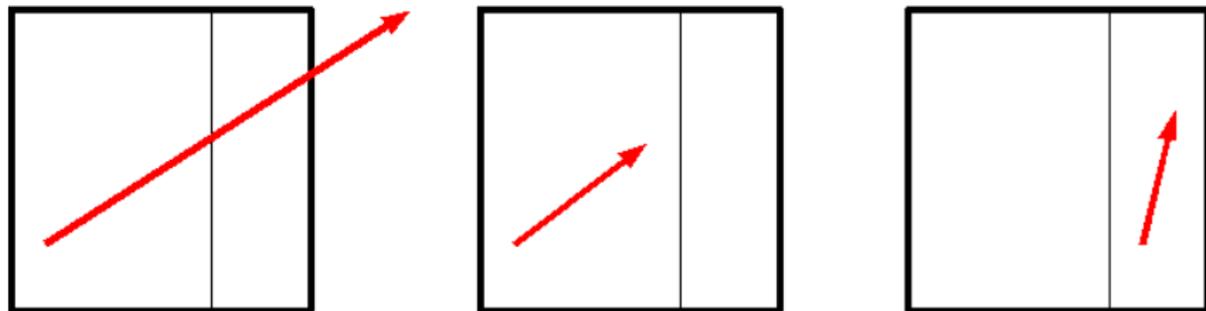
dans quel ordre :

ordre sur les intervalles  $[near\ far]_{gauche}$ ,  $[near\ far]_{droit}$

précalculer :

- ▶ les fils ne changent pas de place pendant le calcul d'une image,
- ▶ inutile de calculer plusieurs fois leur disposition (cf. algo de construction), déterminer une relation avec la direction du rayon.

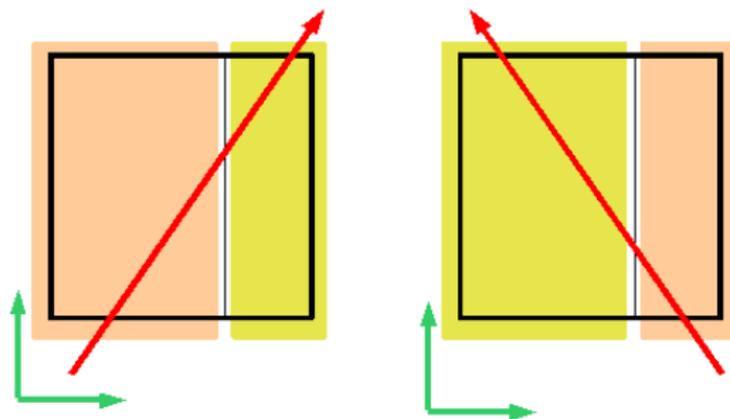
## Parcours (volume)



déterminer quels fils parcourir :

- ▶ un seul,
- ▶ les deux ...
- ▶ ou aucuns.

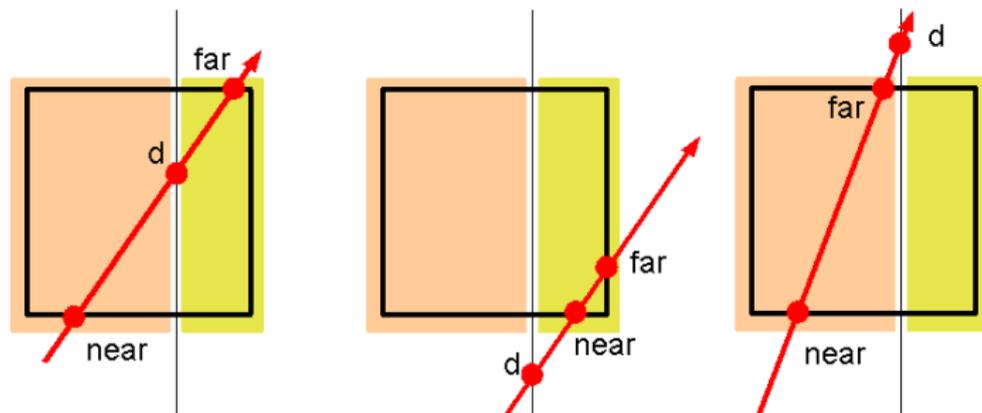
## Parcours (volume)



dans quel ordre ?

le signe de la direction du rayon suffit ...

## Parcours (volume)

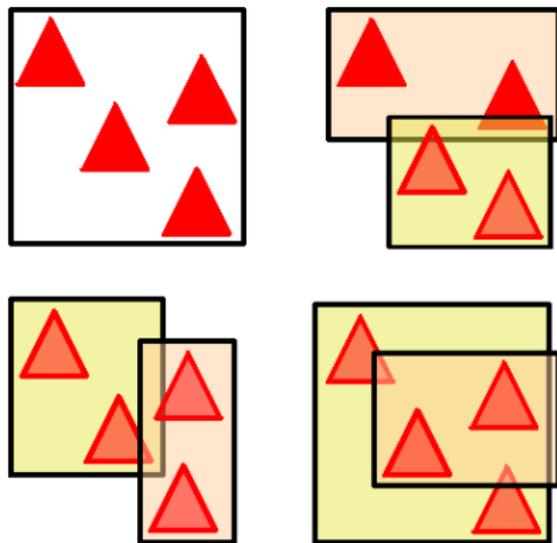


quels fils ?

dépend de la position de  $d$  par rapport à  $far$  et  $near$  :

- ▶  $d > far$ , visiter fils gauche,
- ▶  $d < near$ , visiter fils droit,
- ▶  $near \leq d \leq far$ , visiter fils gauche et droit.

## Construction (objets)



comment répartir les objets en les séparant le plus possible ?  
comment limiter le nombre d'intersections calculées ?

## Construction guidée par une heuristique

comment évaluer la qualité d'un arbre ?

minimiser le nombre d'intersections calculées pour chaque rayon.

comment ?

probabilité d'intersection d'un fils sachant que le père est lui-même intersecté (par un rayon) :

$$P(\text{fils}|\text{noeud}) \propto \frac{A(\text{fils})}{A(\text{noeud})}$$

estimations :

- ▶ nombre de noeuds internes intersectés :  $\sum P(\text{noeud}_i|\text{racine})$ ,
- ▶ nombre de feuilles intersectées :  $\sum P(\text{feuille}_i|\text{racine})$ ,
- ▶ nombre d'objets intersectés :  $\sum P(\text{feuille}_i|\text{racine}) \times N_i$

# Construction guidée par une heuristique

et pour tout l'arbre ?

$$T = \sum P(\text{noeud}_i | \text{racine}) T_{\text{noeud}} + \sum P(\text{feuille}_i | \text{racine}) \times N_i \times T_{\text{objet}}$$

trouver l'arbre qui minimise  $T$  !

trop de solutions, utiliser une heuristique simple (SAH).

"Heuristics for ray tracing using space subdivision"

J. D. MacDonald, K.S. Booth, 1990

## BVH : les détails

cas simple : 2 fils, volumes englobants : cubes alignés sur les axes.

**construction :**

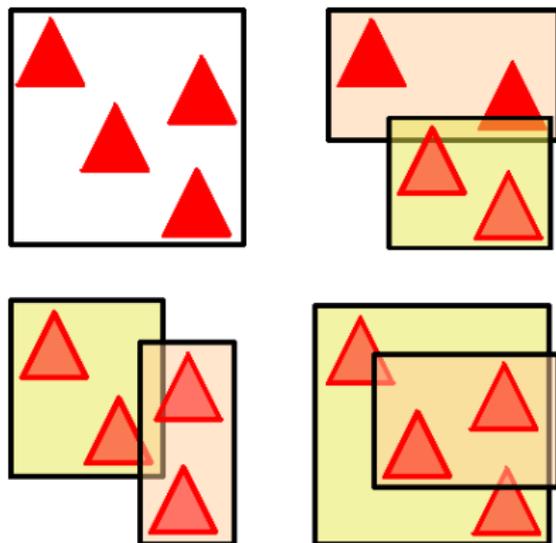
en fonction du volume occupé par les fils, et du temps de calcul de l'intersection du rayon avec les objets associés aux fils.

**parcours ordonné :**

pas obligatoire, mais beaucoup plus efficace.

# Construction

trouver la meilleure répartition des objets pour chaque noeud :  
 choisir un plan candidat et répartir les objets.



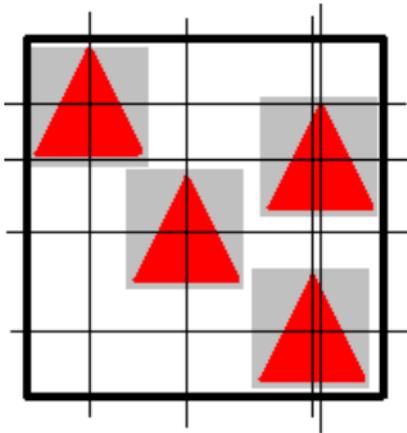
# Construction SAH d'un BVH

minimiser  $T$  : trouver le meilleur candidat

$$T = T_{fils\_gauche} + T_{fils\_droit}$$
$$T_{fils} = T_{cube} + \frac{A(fils)}{A(noeud)} N(fils) \times T_{objet}$$

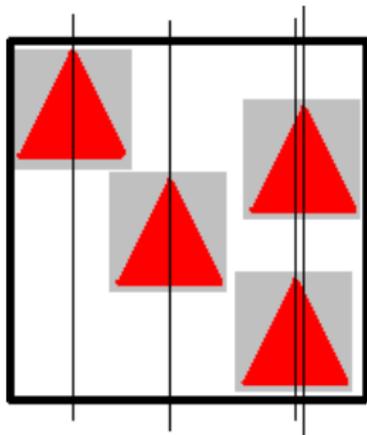
# Construction : algorithme

- ▶ travaille sur les cubes englobants de chaque objet,
- ▶ les candidats sont les 3 plans passants par le centre des cubes englobants.



## Construction : algorithme

- ▶ travaille sur un axe à la fois,
- ▶ teste tous les centres,
- ▶ évalue  $T$  à chaque fois et garde le meilleur (sur les 3 axes).



# Construction : algorithme

- ▶ construction récursive :
- ▶ critère d'arrêt ? lorsqu'il n'est plus intéressant de continuer.

# Evaluer T : algorithmes

$$T_{\text{fils}} = T_{\text{cube}} + \frac{A(\text{fils})}{A(\text{noeud})} N(\text{fils}) \times T_{\text{objet}}$$

déterminer les 2 sous ensembles d'objets + cubes englobants :

- ▶ naïf : re-trier à chaque fois,
- ▶ incrémental : trier une seule fois par axe, puis exploiter l'ordre pour contruire les cubes englobants,
- ▶ il est facile de calculer le min et le max d'un ensemble lorsqu'on insère un élément,
- ▶ mais pas le contraire (lorsqu'un supprime un élément) ?

## BVH : les détails

construction, parcours et mise à jour :

"Ray tracing deformable scenes using dynamic bounding volume hierarchies"

I. Wald, S. Boulos, P. Shirley, 2007

construction rapide :

"On fast construction of SAH based bounding volume hierarchies"

I. Wald, 2007

## Evaluer T : algorithme

- ▶ parcourir de min vers max et construire la partie gauche et son cube englobant :
- ▶  $N(\text{fils}_{\text{gauche}})$ ,  $A(\text{fils}_{\text{gauche}})$
- ▶ parcourir de max vers min pour la partie droite :
- ▶  $N(\text{fils}_{\text{droit}})$ ,  $A(\text{fils}_{\text{droit}})$
- ▶ tous les termes de T sont connus pour tous les candidats,
- ▶ finir l'évaluation de T pour chaque candidat,
- ▶ garder le meilleur, répartir les objets en 2 sous-ensembles,
- ▶ recommencer

## encore plus vite ?

quel autre type d'arbre permet de gagner facilement du temps lors du parcours ?

idée :

- ▶ quelle est la hauteur d'un arbre binaire ?
- ▶ quelle est la hauteur d'un arbre dont les noeuds internes ont  $k$  fils ?

"Shallow bounding volume hierarchies for fast SIMD ray tracing of incoherent Rays"

H. Dammertz, J. Hanika, A. Keller, 2008

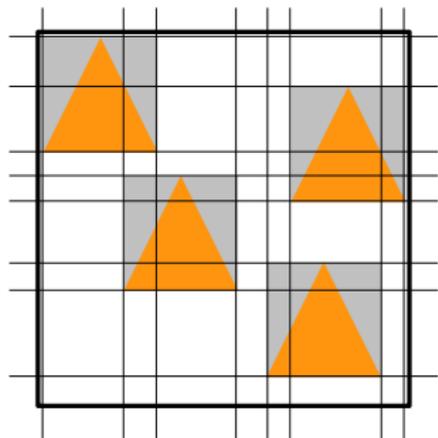
## kD-tree : les détails

même idée que pour les BVH :

- ▶ identifier les plans candidats,
- ▶ compter le nombre d'objets à gauche, à droite, sur le plan,
- ▶ évaluer l'heuristique (le coût),
- ▶ recommencer pour le fils gauche et pour le fils droit.

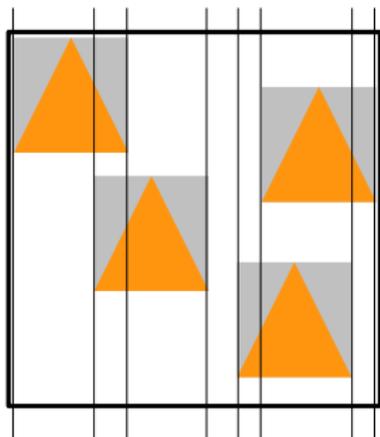
## kD-tree : les détails

- ▶ travaille sur les cubes englobants de chaque objet,
- ▶ les candidats sont les faces des cubes englobants.



## kD-tree : les détails

- ▶ travaille sur un axe à la fois, plan par plan,
- ▶ compter le nombre d'objets à gauche, à droite, et sur le plan candidat,
- ▶ évalue  $T$  et garde le meilleur (sur les 3 axes).



# kD-tree : les détails

construction :

"On building fast kd-trees for ray tracing, and on doing that in  $O(N \log N)$ "

I. Wald, V. Havran, 2006

# Parcours cohérent

parcourir l'arbre encore plus vite ?

- ▶ ?
- ▶ que se passe-t-il pour des rayons "proches" ?

"paquet" de rayons :

les rayons associés à des pixels proches dans l'image.

# Parcours cohérent

sur le haut de l'arbre :

les rayons "proches" parcourent les mêmes noeuds,

sur le bas de l'arbre :

les rayons se répartissent dans les différentes feuilles (perte de cohérence)

comment exploiter cette cohérence ?

# Parcours cohérent

idée :

ne pas tester tous les rayons,

utiliser un rayon "représentatif" et supposer que les autres rayons se comportent de la même manière.

# Parcours cohérent

algorithme :

- ▶ déterminer le rayon "représentatif",
- ▶ si aucun rayon n'intersecte le noeud, arrêter,
- ▶ déterminer l'ordre des fils en fonction du rayon "représentatif",
- ▶ parcourir le fils "proche",
- ▶ parcourir le fils "loin".

## Rayon "représentatif"

l'arbre est une hiérarchie d'englobants :

si un rayon n'intersecte pas l'englobant du noeud actuel, il ne peut pas intersecter les fils du noeud.

trouver le premier rayon du "paquet" qui intersecte l'englobant du noeud actuel.

# Parcours cohérent

facile pour les BVH :

"Ray tracing deformable scenes using dynamic bounding volume hierarchies"

I. Wald, S. Boulos, P. Shirley, 2007

pénible sur les kD-tree :

...

# Encore plus vite ?

avec une carte graphique :

- ▶ "Understanding the efficiency of ray traversal on GPUs"  
T. Aila, S. Laine, 2009
- ▶ "Architecture considerations for tracing incoherent rays"  
T. Aila, T. Karras. 2010